(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 公 開 特 許 公 報(A)

(11)特許出顧公開番号

特開2004-46856 (P2004-46856A)

(43) 公開日 平成16年2月12日(2004.2.12)

(51) Int.Cl. ⁷	Fı			テーマコード	(参考)
GO6F 12/14	G06F	12/14	310K	5BO17	
HQ4L 9/08	HO4L	9/00 €	675B	5J104	
HO4L 9/32	HO4L	9/00 €	675D		
	HO4L	9/00 €	675Z		
	HO4L	9/00 €	601E		
		審査請求	未請求 請求項の	数 28 OL	(全 41 頁)
(21) 出願番号	特願2003-183596 (P2003-183596)	(71) 出願人	391055933		
(22) 出願日	平成15年6月26日 (2003.6.26)		マイクロソフト	コーポレイシ	ノョン
(31) 優先権主張番号	10/185, 527		MICROSO	FT CORF	PORATI
(32) 優先日	平成14年6月28日 (2002.6.28)		ON		
(33) 優先権主張国	米国 (US)		アメリカ合衆国	ワシントン外	9805
			2-6399	レッドモンド	ワン マイ
			クロソフト ウ	ェイ (番地な	とし)
		(74) 代理人	100077481		
			弁理士 谷 義		
		(74) 代理人	100088915		
			弁理士 阿部	和夫	
		(72) 発明者	スティーブン	ボーン	
			アメリカ合衆国	98122	ワシントン
		,	州 シアトル		
			-r 303	ナンバー602	2
				最新	を 頁に続く

(54) 【発明の名称】デジタルコンテンツに対応するデジタルライセンスを取得する方法

(57)【要約】

【課題】コンテンツは、コンテンツ鍵(CK)に従って暗号化され(CK(content))、(CK)は、ライセンスサーバの公開鍵(PU-DRM)に従って保護され、コンテンツに関連する権利データは、(PU-DRM)に従って保護される。

【解決手段】これら保護された項目は、ライセンスサーパによる署名を受けるために、権利ラベルとしてライセンスサーパに提出される。ライセンスサーパは、権利ラベルが有効が否かを検査し、有効であれば、保護された権利データに基づいてデジタル署名し、その結果として署名付き権利ラベル(SRL)を得て、権利ラベルを戻す。SRLは、(CK(content))と連結され、両方をユーザに配信する。コンテンツをレンダリングするために、ユーザは、SRLをライセンスサーバに提出してライセンスを要求する。

F133:	_
7 449 HU IT	7 B

図5

308	SRL	コンテンジ情報	DRM 9-/(filet	- (PU-DRM(DES1))	海里专題・	URL	0011V-+C	単独インでは最	(DES1(RIGHTSDATA))	(DES1(CK))	S (PR-DRM)	
-----	-----	---------	---------------	------------------	--------------	-----	----------	---------	--------------------	------------	------------	--

【特許請求の範囲】

【請求項1】

デジタルコンテンツを公表し、 ライセンスサーバが前記コンテンツに対応するライセンス を、前記コンテンツをレンダリングすることを望む 1 または複数のユーザに発行すること を可能にする方法であって、

コンテンツ鍵(CK)に従って前記コンテンツを暗号化し、その結果として(CK(content))を得ること、

前記ライセンスサーバの公開鍵(PU-DRM)に従って前記コンテンツ鍵(CK)を保護すること、

前記コンテンツに関連する権利データを生成すること、

(PU-DRM)に従って前記権利データを保護すること、

前記保護された権利データと前記保護されたコンテンツ鍵(CK)とを権利ラベルとして、前記ライセンスサーバによる署名を受けるために、前記ライセンスサーバに提出し、前記ライセンスサーバは、前記権利ラベルが有効か否かを検査し、有効ならば、(PU-DRM)に対応する秘密鍵(PR-DRM)に基づいた、および少なくとも前記保護された権利データの一部に基づいたデジタル署名を生成し、その結果として署名付き権利ラベル(SRL)を得て、該SRLを戻すこと、

前記戻されたSRLを受け取り、前記受け取ったSRLを(CK(content))と連結してコンテンツパッケージを形成すること、および

前記コンテンツパッケージを前記1または複数のユーザに配信することにより、前記コンテンツをレンダリングすることを望むユーザは、前記コンテンツに対応する前記ライセンスの要求のして前記ライセンスサーバに提出し、前記ライセンスサーバは、(PU-DRM)に基づいて、および少なくとも前記保護された権利データの一部に基づいて前記SRLの第名を検査し、前記SRL内の前記保護された権利データにアクセスし、該権利データをレビューして、前記ユーザがライセンスを受ける権利があるかを判断し、そうであれば、前記ユーザにライセンスを発行し、前記ライセンスは、ユーザにアクセス可能に保護された形で(CK)を含むこと

を備えたことを特徴とする方法。

【請求項2】

前記ライセンスサーバの公開鍵(PU-DRM)に従って前記コンテンツ鍵(CK)を保護することは、

対称鍵(DES1)を生成すること、

(DES1)に従って(CK)を暗号化し、その結果として(DES1(CK))を得る こと、および

(PU-DRM) に従って(DES1) を暗号化し、その結果として(PU-DRM(DES1)) を得ることにより、前記ライセンスサーパは、(PR-DRM) を使用して(CK) にアクセスすることができること

を備えたことを特徴とする請求項1に記載の方法。

【請求項3】

(DES1)に従って(CK)を暗号化し、その結果として(DES1(CK))を得た後に、(CK)を破棄することにより、(CK)を、(DES1(CK))を解読することによってのみ取得できることをすらに備えたことを特徴とする請求項2に記載の方法。 【請求項4√】

(PU-DRM) に従って前記権利データを保護することは、

対称鍵(DES1)を生成すること、

(DES1)に従って前記権利データを暗号化し、その結果として(DES1 (アi分ktSdata))を得ること、および

(PU-DRM) に従って(DES1) を暗号化し、その結果として(PU-DRM(DES1)) を得ることにより、前記ライセンスサーパは、(PR-DRM) を使用して(

10

20

30

40

CK) にアクセスすることができること

を備えたことを特徴とする請求項1に記載の方法。

【請求項5】

対称コンテンツ鍵(CK)に従って前記コンテンツを暗号化し、その結果として(CK(content))を得ることを備えたことを特徴とする請求項1に記載の方法。

【請求項6】

前記コンテンツをレンダリングする権利を有する各工ンティティと、各工ンティティについて、前記エンティティが前記コンテンツをレンダリングすることに対して所持する各権利とを含む権利データを生成することを備え、各工ンティティは、ユーザおよびユーザクラスの1つを備えたことを特徴とする請求項1に記載の方法。

【請求項7】

前記権利のうちの少なくとも一部の各々について、前記コンテンツをレンダリングすることに対して、前記権利を実施するための前提条件を有する前記エンティティを含む権利データを生成することを備えたことを特徴とする請求項6に記載の方法。

【請求項8】

前記保護された権利データ、前記保護されたコンテンツ鍵(CK)、および権利ラペルとしてそのIDを含んでいる前記コンテンツに関する情報を、前記ライセンスサーバによる署名を受けるために、前記ライセンスサーバに提出することを備えたことを特徴とする請求項1に記載の方法。

【請求項9】

前記ライセンスサーバは、前記ライセンスサーバの所在を見つけるためのアドレス橋報を含む、前記ライセンスサーバ上の前記権利ラベル橋報を追加し、前記サーバに関する橋報を含む、前記戻されたSRLを含け取ることを構えたことを特徴とする請求項1に記載の方法。

【請求項10】

ライセンスサーバがらユーザにデジタルライセンスを提供する方法であって、前記ライセンスは、ユーザが対応する公表されたデジタルコンテンツをレンダリングすることを可能にし、前記コンテンツは、コンテンツ鍵(CK)に従って暗号化され、その結果として(CK(content))を得て、該(CK(content))は、前記ライセンスサーバの公開鍵(PU-DRM)に従って保護された(CK)と、(PU-DRM)に従って保護された権利データと、(PU-DRM)に対応する秘密鍵(PR-DRM)に基づいた、および少なくとも前記保護された権利データの一部に基づいたデジタル署名とを含む署名付き権利ラベル(SRL)により付随して生じ、該方法は、

前 記 S R L とユーザ 鍵 と を 、 前 記 ユーザ か ら 前 記 ラ イ セ ン ス の 要 求 の 一 部 と し て 受 け 取 る こ と 、

前記SRL内の署名にアクセスすること、

(PU-DRM)に基づいた、および少なくとも前記保護された権利データの一部に基づいた前記署名を検査すること、

前記SRL内の前記保護された権利データにアクセスすること、

前 記 ア ク セ ス さ れ 左 権 利 デ ー タ を レ ピ ュ ー し て 、 ユ ー ザ が 前 記 ラ イ セン ス を 受 け る 権 利 が あ る か 否 か を 判 断 す る ご と 、 お よ び

もしそうであれば、

前記SRL内の前記保護された(CK)にアクセスし、

前記アクセスされた(CK)を前記受け取ったユーザ鍵に従って保護し、

前記ライセンスを前記ユーザに発行し、前記ライセンスは、前記ユーザ鍵に従って保護された(CK)を含み、これにより、前記ユーザは、前記ライセンスから(CK)にアクセスし、(CK)を(CK(content))に適用し、その結果としてコンテンツが得られること

を備えたことを特徴とする方法。

【請求項11】

20

10

30

40

ライセンスサーバの公開鍵(PU-DRM)に従って保護された(CK)は、対称鍵(DES1)に従って暗号化され、その結果として(DES1(CK))を得る(CK)と、(PU-DRM)に従って暗号化され、その結果として(PU-DRM(DES1))を得る(DES1)とを備え、該方法は、

(PR-DRM) を (PU-DRM (DES1)) に適用し、その結果として (DES1) を得ることと、

(DES1)を(DES1(CK))に適用し、その結果として(CK)を得ることとにより、

前記SRL内の前記保護された(CK)にアクセスすること

を備えたことを特徴とする請求項10に記載の方法。

【請求項12】

(PU-DRM)に従って保護された前記権利データは、対称鍵(DES1)に従って暗号化され、その結果として(DES1(ri3ktSdata))を得る権利データと、(PU-DRM)に従って暗号化され、その結果として(PU-DRM(DES1))を得る(DES1)とを備え、該方法は、

(PR-DRM)を(PU-DRM(DES1))に適用し、その結果として(DES1)を得ることと、

(DES1) を (DES1 (ア i タ k t S d a t a)) に適用し、その結果として権利データを得ることとにより、

前記SRL内の前記保護された権利データにアクセスすること

を備えたことを特徴とする請求項10に記載の方法。

【請求項13】

前記SRLおよびユーザの公開鍵(PU-USER)を、前記ユーザからの前記ライセンスの要求の一部として受け取ることを備え、前記ユーザが前記ライセンスを受ける権利がある場合には、前記アクセスされた(CK)を、前記受け取った(PU-USER)に付って暗号化し、その結果として(PU-USER(CK))を得て、(PU-USER(CK))を含む前記ライセンスを前記ユーザに発行し、これにより、前記ユーザは、(PU-USER)に対応する秘密鍵(PR-USER)を(PU-USER(CK))に適用し、その結果として(CK)を得ることにより、前記ライセンスから(CK)にアクセスすることができ、(CK)を(CK(content))に適用し、その結果としてコンテンツを得ることを特徴とする請求項10に記載の方法。

【請求項14】

前記アクセスされた権利データは、前記コンテンツをレンダリングする権利を有する各工ンティティと、各工ンティティについて、前記エンティティが前記コンテンツをレンダリングすることに対して所持する各権利とを含み、前記方法は、前記アクセスされた権利データをレビューして、前記要求するユーザが前記コンテンツをレンダリングする権利を有するユーザであるかを判断することと、そうであれば、前記ライセンスを前記ユーザに発行することを構え、前記ライセンスは、前記コンテンツをレンダリングすることに対して、前記権利データに基づいて前記ユーザが有する各権利を含むことを特徴とする請求項10に記載の方法。

【請求項15】

前記アクセスされた権利データは、前記権利のうちの少なくとも一部の各々について、前記 コンテンツをレンダリングすることに対して、前記権利を実施するための前提条件を有する前記エンティを含み、前記方法は、前記要求するユーザが前記コンテンツをレングリングする権利を有するユーザであれば、前記ライセンスを前記ユーザに発行することを構え、前記ライセンスは、前記コンテンツをレングリングすることに対して、前記権利データに基づいて権利を実施するための前提条件とを含むことを特徴とする請求項14に記載の方は

【請求項16】

20

10

30

デジタルコンテンツと、該コンテンツに対応し、前記コンテンツをレンダリングするため にライセンスサーバによりユーザに発行されたデジタルライセンスとを組み合わせた方法

前記コンテンツは、コンテンツ鍵(CK)に従って暗号化され、その結果として(CK(content))を得て、該(CK(content))は、対称鍵(DES1)に従 って暗号化され、その結果として(DES1(CK))得る(CK)と、対称鍵(DES 1)に従って暗号化され、その結果として(DES1(とi3ん七Sdata))を得る 権 利 ア ー タ と 、 ラ イ セ ン ス サ ー パ の 公 開 鍵 (P U - D R M) に 従 っ て 暗 号 化 さ れ 、 そ の 結 果として(PU-DRM (DES1))を得る(DES1)と、(PU-DRM)に対応 する秘密鍵(PR-DRM)に基づいた、およひ少なくとも(DES1(かしまん七Sd のもの))の一部に基づいたデジタル署名とを含む署名付き権利ラベル(SRL)により 付随して生じ、

前記ライセンスは、ユーザ鍵に従って保護された(CK)を含むことにより、前記ユーザ は、前記ライセンスから(CK)にアクセスすることができ、(CK)を(CK(con tent))に 適 用 し 、 そ の 結 果 とし て 前 記 コ ン テ ン ツ を 得 て 、 前 記 ラ イ セ ン ス は 、 前 記 ユーザ鍵に従って暗号化された(DES1)をさらに含み、

前記ユーザが前記SRL内の前記権利データを変更する方法は、

前記ユーザ鍵に従って暗号化された(DES1)を前記ライセンスから取り出すこと、

前記ユーザ鍵に従って暗号化された(DES1)を解読し、その結果として(DES1) を得ること、

(DES1 (としまんせらdのせの))を前記SRしから取り出すこと、

(DES1)を(DES1(かしまんせSdata))に適用し、その結果として前記権 利データを得ること、

前記権利データを望み通りに変更すること、

変更された権利データを (DES1) に従って暗号化し、その結果として (DES1 (む 1teredri3ktsdata))を得ること、

(DES1(αlteredriβhtsdata))と(DES1(CK))を再公表 権利ラベルとして、ライセンスサーパによる署名を受けるために、前記ライセンスサーバ に 提 出 し 、 前 記 ラ イ セ ン ス サ ー パ は 、 前 記 再 公 表 権 利 ラ ペ ル が 有 効 か 否 か を 検 査 し 、 有 効 ならば、(PR-DRM)に基プいた、および少なくとも(DES1(alteredr i 多んせSdata))の一部に基づいたアプタル署名を作成し、その結果として署名付 き再公表権利ラベル(SRRL)を得て、該SRRLを戻すこと、

前記戻されたSRRLを受け取り、前記受け取ったSRRLを(CK(content))と連結してコンテンツパッケージを形成すること、および

前記コンテンツパッケージを前記1または複数のユーザに配信することにより、前記コン テンツをレンダリングすることを望むユーサは、前記コンテンツパッケージから前記SR RLを取り出し、取り出したSRRLを前記コンテンツに対応する前記ライセンスの要求 の一部として前記ライセンスサーパに提出し、前記ライセンスサーパは、(PU-DRM)に基づいて、および少なくとも(DES1(αlteredri9ktsdata)) の一部に基づいて前記SRRLの署名を検査し、前記SRRL内の(DES1(の1te redrightsdata)) にアクセスし、該(DES1 (alteredrigh せSdata))をレピューして、前記ユーザがライセンスを受ける権利があるか否かを 判断し、そうであれば、前記ユーサにライセンスを発行し、前記ライセンスは、ユーサに アクセス可能な保護された形で(CK)を含むこと

を備えたことを特徴とする方法。

【請求項17】

前記戻されたSRRLを受け取り、(CK(content))がら前記SRLを取り除 き、前記受け取ったSRRLを(CK(content))と連結してコンテンツパッケ ージを形成することを備えたことを特徴とする請求項16に記載の方法。

【請求項18】

10

20

30

前記ライセンスは、前記ユーザの公開鍵(PU-USER)に従って暗号化され、その結果として(PU-SER(CK))を得る(CK)、および(PU-USER)に従って暗号化され、その結果として(PU-USER(DES1)を得る(DES1)を含み、前記方法は、

(PU-USER(DES1))を前記ライセンスから取り出すこと、および (PU-USER(DES1))を(PU-USER)に対応する前記ユーザの秘密鍵(PR-USER)に従って解読し、その結果として(DES1)を得ること を含むことを特徴とする請求項16に記載の方法。

【請求項19】

デジタルコンテンツを自己公表し、ライセンスサーバが前記コンテンツに対応するライセンスを、前記コンテンツをレンゲリングすることを望む1または複数のユーザに発行することを可能にする方法であって、

公開鍵(PU-CERT)と、前記ユーザの公開鍵(PU-CERT)に従って暗号化され、その結果として(PU-USER(PR-CERT))を得る、対応する秘密鍵(PR-CERT)とを含む許可証明書を前記ライセンスサーバから受け取り、前記許可証明書は、前記ライセンスサーバの秘密鍵(PR-DRM)によって署名されていること、前記コンテンツをコンテンツ鍵(CK)に従って暗号化し、その結果として(CK(content))を得ること、

前記コンテンツ鍵(CK)を(PR-DRM)に対応する前記ライセンスサーバの公開鍵 (PU-DRM)に従って保護すること、

前記コンテンツに関連する権利データを生成すること、

権利データを(PU-DRM)に従って保護すること、

前記保護された権利データと前記保護されたコンテンツ鍵(CK)とを権利ラベルとして 提出すること、

前記受け取られた許可証明書から(PR-CERT)を取得すること、

前記提出された権利ラベルを、少なくとも前記保護された権利データに基づいて取得された(PR-CERT)で署名し、その結果として署名付き権利ラベル(SRL)を得ること、

前記SRLおよび前記許可証明書と(CK(content))とを連結してコンテンツ パッケージを形成すること、および

前記コンテンツパッケージを前記1または複数のユーザに配信することにより、前記コンテンツをレンゲリングすることを望むユーザは、前記コンテンツパッケージから前記SRLおよび前記許可証明書を取り出し、取り出されたSRLおよび許可証明書を前記コンテンツに対応する前記ライセンスの要求の一部として前記ライセンスサーバに提出し、前記ライセンスサーバは、(PU-DRM)に基づいて前記証明書の署名を検査し、前記記日の前記保護された作利データにアクセスし、該権利データをといっして、前記ユーザがライセンスを受ける権利があるか否かを判断し、そうであれば、前記ユーザにライセンスを発行し、前記ライセンスは、ユーザにアクセス可能に保護された形で(CK)を含むこと

を備えたことを特徴とする方法。

【請求項20】

前記受け取られた許可証明書から(PR-CERT)を取得することは、前記証明書から(PU-USER(PR-CERT))を取得し、(PU-USER)に対応するユーザの秘密鍵(PR-USER)を(PU-USER(PR-CERT))し、その結果として(PR-CERT)を得ることを構えたことを特徴とする請求項19に記載の方法。

【請求項21】

前記コンテンツ鍵(CK)を前記ライセンスサーバの公開鍵(PU-DRM)に従って保護することは、

対称鍵(DES1)を生成すること、

10

20

30

40

(CK)を(DES1)に従って暗号化し、その結果として(DES1(CK))を得ること、および

(DES1) を (PU-DRM) に従って暗号化し、 その結果として (PU-DRM (DES1)) を得ることにより、前記ライセンスサーバは、 (PR-DRM) を使用して (CK) にアクセスすることができること

を備えたことを特徴とする請求項19に記載の方法。

【請求項22】

(DES1)に従って(CK)を暗号化し、その結果として(DES1(CK))を得た後に、(CK)を破棄することにより、(CK)を、(DES1(CK))を解読することによってのみ取得できることをさらに備えた特徴とする請求項21に記載の方法。

【請求項23】

(PU-DRM)に従って前記権利データを保護することは、

対称鍵(DES1)を生成すること、

(DES1)に従って前記権利データを暗号化し、その結果として(DES1 (トiまんtSdata))を得ること、および

(PU-DRM)に従って(DES1)を暗号化し、その結果として(PU-DRM(D ES1))を得ることにより、前記ライセンスサーパは、(PR-DRM)を使用して(CK)にアクセスすることができること

を備えたことを特徴とする請求項19に記載の方法。

【請求項24】

対称コンテンツ鍵(CK)に従って前記コンテンツを暗号化し、その結果として(CK(content))を得ることを備えたことを特徴とする請求項19に記載の方法。

【請求項25】

前記コンテンツをレンダリングする権利を有する各工ンティティと、各工ンティティについて、前記エンティティが前記コンテンツをレンダリングすることに対して所持する各権利とを含む権利データを生成することを構え、各工ンティティは、ユーザおよびユーザクラスの1つを構えたことを特徴とする請求項19に記載の方法。

【請求項26】

前記権利のうちの少なくとも一部の各々について、前記コンテンツをレンダリングすることに対して、前記権利を実施するための前提条件を有する前記エンティティを含む権利データを生成することを備えたことを特徴とする請求項25に記載の方法。

【請求項27】

前記保護された権利データ、前記保護されたコンテンツ鍵(CK)、および権利ラベルとしてやのIDを含んでいる前記コンテンツに関する精報を、前記ライセンスサーバによる署名を受けるために、前記ライセンスサーバに提出することを構えたことを特徴とする請求項19に記載の方法。

【請求項28】

前記ライセンスサーバは、前記ライセンスサーバの所在を見つけるためのアドレス情報を含む、前記ライセンスサーバ上の前記権利ラベル情報を追加することを備えたことを特徴とする請求項19に記載の方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】

本発明は、デジタル権利管理(DRM: む i 分 i せ の l か i 分 h せ S m の n の 3 e m e n t) システムに関する。より詳細には、本発明は、デジタルコンテンツの一部に対する署名付き権利ラベル(SRL:Si3ned か i 分 h せ S l の b e l) をライセンスサーバから取得する際に実行されるステップ、およびコンテンツに対応するデジタルライセンスをライセンスサーバから取得する際に実行されるステップに関する。

[0002]

【従来の技術】

20

10

30

20

40

50

デジタル権利の管理と実施は、デジタルオーディオ、デジタルピデオ、デジタルテキスト、デジタルデータ、デジタルマルチメディアなどのデジタルコンテンツに関連して高信されている。ここで、このようなデジタルコンテンツは、1または複数のユーザに配信されている。デジタルコンテンツは、例えば、テキストドキュメントなど静的なものもあれば、ライプイペントのストリーム型オーディオ/ピデオなどストリーム化されているものもある。代表的な配信モードには、磁気(フロッピー(登録商標))ディスク、磁気テープ、光(コンパクト)ディスク(CD)などの有形デバイスと、電子掲示板、電子ネットワーク、インターネットなどの無形メディアとがある。デジタルコンテンツがユーザによって受信されると、ユーザは、パーソナルコンピュータ等のメディアプレーヤなどの、当なレンダリングデバイスの助けを借りて、デジタルコンテンツをレンダリングし、または「プレイ」する。

[0003]

あるシナリオでは、著者、出版者、放送者などの、コンテンツ所有者または権利所有者は、ライセンス料または他の何らかの対価と引き換えに、デジタルコンテンツを多数のユーザまたは受取人の各々に配信することを望んでいる。このようなシナリオでは、コンテンツは、歌曲、アルバム、映画などがあり、ライセンス料を生み出すことが配信の目的である。このようなコンテンツ所有者は、選択権が与えられていれば、ユーザが、このように配信されたデジタルコンテンツを扱うことに対して制限を設けたいと望むであるう。例えば、コンテンツ所有者は、少なくとも別のユーザからのライセンス料を受け取らないで、ユーザがコンテンツをコピーし、別のユーザに再配信するのを制限したい。

[0004]

さらに、コンテンツ所有者は、ユーザに異なる種類の使用ライセンスを異なるライセンス料で購入する柔軟性を与えると同時に、ユーザを実際に購入されたどの種類のライセンスの条項で拘束するかの柔軟性を与えることを望む場合がある。例えば、コンテンツ所有者は、配信されたデジタルコンテンツを、制限された回数だけ、ある時間だけ、ある装置の種類だけ、あるメディアプレーヤの種類だけ、あるユーザの種類だけプレイできるようにすることを望む場合がある。

[0005]

[0006]

さらに、コンテンツ開発者は、異なるレベルでレンダリングする権利を、種々の受取人に与えたいと望む場合がある。例えば、コンテンツ開発者は、保護されたデジタルコンテンツを、あるクラスの個人に対しては表示可能・印刷不能にし、別のクラスの個人に対しては表示可能・印刷可能にすると望む場合がある。

[0007]

しかし、どちらのシナリオの場合も、配信が行われた後は、そのコンテンツ所有者/開発者は、デジタルコンテンツに対して制御できたとしても、その制御は無に等しい。このこ

30

40

50

とが特に問題となっているのは、ほとんとどのパーソナルコンピュータも、デジタルコンテンツをそのままデジタルコピーし、そのデジタルコピーを、書き込み可能な磁気または光ティスクにダウンロードし、またはそのデジタルコピーを、インターネットなどのネットワーク経由で別のデスティネーションへ送信するのに必要なソフトウェアとハードウェアとを構えているからである。

[0008]

[0009]

【発明が解決しようとする課題】

任意形態のデジタルコンテンツの制御されたレンダリングまたはプレイを行うことを可能にするデジタル権利管理、実施アーキテクチャ及ひやの方法を提供することが要望され、その制御は、フレキシブルで、そのデジタルコンテンツのコンテンツ所有者/開発者によって定義可能である。より具体的には、特にオフィス、組織環境、またはドキュメントが特定の個人グループまたは特定の個人クラスの間で共有されるような、制御されたレンダリングを行うことを可能にし、容易にするアーキテクチャが要望されている。

[0010]

【課題を解決するための手段】

本発明は、デジタルコンテンツとサービスの使用ライセンスを、署名付き権利ラベル(SRL)を介して、発行するシステムと方法を提供することによって、「従来の技術」の個所で上述した要求を解決している。

[0011]

本発明によれば、デジタル権利管理(DRM)ライセンス発行コンポーネントは、別のソ フトウェアアプリケーションまたはコンポーネントが、ライセンスによって規定された条 項に従ってデジタルコンテンツまたはサービスを消費するのを可能にするライセンスを発 行する。ライセンスを発行するために、ライセンス発行コンポーネントは、一組の条項を 規定している権利ラペルを使用し、その条項から1つの特定ライセンスを発行することを 可能にしている。ライセンス条項は、コンテンツまたはサービスを使用する権利、条件、 および本人を規定している。ここで用いられている「権利」という用語は、消費側コンポ ーネントによって理解される特定の動作である(例えば、デジタルメディアプレーヤでは 「プレイ」、ドキュメント管理システムでは「編集」)。ここで用いられている「条件」 という用語は、消費側コンポーネントがその消費を行うのを許可する前に満たされていな ければならなり特定の基準である(例えば、「12月1日より遅くなり」)。さらに、ラ イセンスには、ライセンスの対象となっている、保護されたコンテンツまたはサービスの ロックを解除するために使用される暗号化鍵マテリアルを含むこともできる。本発明によ る権利ラベルは、その権利ラベルが関連付けられているコンテンツまたはサービスに対し て許可可能に発行される、すべてのライセンスの境界を定める定義を含む。従って、一般 的に、ライセンスは、権利ラベルの中で規定された権利と条件のサプセットを含む。

[0012]

本発明は、コンテンツの一部に対する権利記述および関連する保護された暗号化鍵マテリアルを受信すること、権利ラベルを生成するためにこのデータに対するデジタル署名の有効性を検査して生成すること、アプリケーションがコンテンツの一部に対するライセンスを要求するのを可能にすること、DRMライセンシングサーバが上記要求に対する許可検

20

30

査を行うのを可能にすること、DRMライセンシングサーバが要求に基づいて要求側にライセンスを発行し、要求を行うアプリケーションまたはユーザに対するコンテンツの暗号化マテリアルを保護するのを可能にすることを含む機能を実行するプロトコルおよび/またはアプリケーションプログラムインタフェース(API)として実現することができる。

[0013]

本発明の一実施形態では、デジタルコンテンツは、コンテンツをレンダリングすることを望んでいる1または複数のユーザに対応するデジタルライセンスを、ライセンスサーバが発行するのを可能にするために公表される。コンテンツは、コンテンツ鍵(CK)によって暗号化され、その結果として(CK(content))が得られ、コンテンツ鍵(CK)は、ライセンスサーバの公開鍵(PU-DRM)に従って保護され、コンテンツに関連する権利データは、(PU-DRM)に従って生成され、保護される。

[0014]

保護された権利データと保護されたコンテンツ鍵(CK)は、ライセンスサーバによる署名を受けるために権利ラベルとしてライセンスサーバに提出される。

ライセンスサーバは、権利ラベルの有効性を検査し、有効であれば、PU-DRMに対応する秘密鍵(PR-DRM)に基づいて、少なくともその一部が保護された権利データに基づいたデジタル署名を生成し、その結果として署名付き権利ラベル(SRL)が得られ、そのSRLが戻される。

[0015]

戻されたSRLが受信されると、(CK(content))と連結されてコンテンツパッケージが形成され、このコンテンツパッケージは、1または複数のユーザに配信される。コンテンツをレンゲリングすることを望むユーザは、コンテンツパッケージからSRLを取り出し、取り出したSRLをコンテンツに対応するライセンス要求の一部としてライセンスサーバに提出する。ライセンスサーバは、PUーDRMに基づいて、少なくともその一部が保護された権利データに基づいたSRLの署名を検査し、SRL内の保護された 名利データにアクセスし、アクセスした権利データをレビューして、ユーザがライセンスを受ける権利があるかを判断し、権利があれば、ライセンスをユーザに発行する。ライセンスは、ユーザにアクセス可能な保護された形式で、CKを含んでいる。

[0016]

【発明の実施の形態】

本発明のその他の特徴は、添付図面を参照して以下に詳述する本発明の実施形態の説明の中で明らかにする。

[0017]

(例示 コンピューティングデバイス)

図1と以下の説明は、本発明を実現するのに適しているコンピューティング環境の概要を要約して説明することを目的としている。なお、当然に理解されるように、ハンドヘルドヘルドへが本名であらゆる種類の他のコンピューティングデバイスが本発明に関連して使用されることが意図されている。以下では汎用コンピュータが説明されているが、ないは単なる一例にすぎず、本発明が必要としているのは、ネットワークサーバが相互に動作可能で、対話可能なシンクライアント(thin client)だけである。従って、本発明を、クライアントリソースの実装をほとんど必要としないか、または最小限で済むようなネットワーク化されたホスト中心のサービスの環境、例えば、クライアントデバイスがワールドワイドウェブの単なるプラウザまたはインタフェースとして働くネットワーク化された環境で実現することができる。

[0018]

及ずしもその必要はないが、本発明を、開発者によって使用されるようにアプリケーションプログラミングインタフェース(API)で実現することも、および/またはプログラムモジュールのように、クライアントワークステーション、サーバ、またはその他のデバイスなど1または複数のコンピュータによって実行されるコンピュータ実行可能命令とい

20

40

50

う広い文脈の中で、以下に説明されているネットワークプラウジングソフトウェアに含む こともできる。一般的に、プログラムモジュールは、特定のタスクを実行し、または特定 の抽象データ型を実装するルーチン、プログラム、オプジェクト、コンポーネント、デー タ構造などを含む。典型的には、プログラムモジュールの機能を、種々の実施形態での要 求に応じて組み合わせたり、分散させたりすることができる。さらに、この当業者ならは 理解されるように、本発明は、他のコンピュータシステム構成で実施することができる。 本発明で使用するのに適している、他の周知コンピューティングシステム、環境および/ または構成としては、これらに限定されないが、パーソナルコンピュータ(PC)、自動 預金支払機、サーバコンピュータ、ハンドヘルドまたはラップトップデバイス、マルチプ ロセッサシステム、マイクロプロセッサペースのシステム、プログラマム可能な家庭電化 製品、ネットワークPC、ミニコンピュータ、メインフレームコンピュータなどがある。 本発明は、タスクが通信ネットワークや他のデータ伝送媒体を通してリンクされているリ モート処理デバイスによって実行されるような、分散型コンピューティング環境で実施す ることもできる。分散型コンピューティング環境では、プログラムモジュールを、メモリ 記憶装置を含む、ローカルとリモートの両方のコンピュータ記憶媒体に配置することがで ₹ 7 .

[0019]

図1は、本発明を実現することができる適当なコンピューティングシステム環境100の例を示しているが、上記説明から明らかであるように、このコンピューティングシステム環境100は、適当なコンピューティング環境の単なる一例であり、本発明の使用または機能範囲を限定することを示唆するものではない。

また、このコンピューティング環境100は、例示動作環境100に示されているコンポーネントのいずれが1つ、またはどのような組み合わせに関しても、依存関係や要求条件があることを意味するものでもない。

[0020]

図1を参照して説明すると、本発明を実現するための例示システムは、コンピュータ110の可形態をした汎用コンピューティングアパイスを含む。コンピュータ110のコンポーネントは、これらに限定されないが、処理ユニット120に結合しているシステムメモリを含む種々のシステムパス121は、数種類のパス構造のいずれないです。システムパス121は、数種類のパス構造のいずれないですることができ、このようなパス構造としては、メモリパスやメモリコントローラ、ペリフェラルパス、および種々のパスアーキテクチャは、これらに限定されないが、ISA(InduStFY)のようなアーキテクチャは、これらに限定されないが、ISA(InduStFY)のよっなアーキテクチャは、これににと)パス、MCA(MCLL 「SA)パス、VESA(Video EIectp にっているのにした 「SA)パス、VESA(Video EIectronics Stancn としんS ASSociation)ローカルパス、およびPCI(PeriPker なれている)がある。

[0021]

コンピュータ110は、典型的には、種々のコンピュータ読取り可能媒体を装備しているのが代表的である。コンピュータ読取り可能媒体は、コンピュータ110によってアクセスできる媒体として利用可能なものであれば、どのような媒体にすることもでき、揮発性媒体と不揮発性媒体で、取り外し可能と取り外し不能の媒体が含まれている。例を学げると、コンピュータ読取り可能媒体は、コンピュータ読取り可能の対し、カンピュータ読取り可能のである。コンピュータ読取り可能媒体は、コンピュータ読取り可能の方法または技術で実現された揮発性及び不揮発性、取り外し可能及び取り外し不能の媒体を含む。コンピュータ記憶媒体は、これらに限定されないが、RAM、ROM、EEPROM、フラッシュメモリや他のメモリ技術、CDROM、DVD(む・3・tal VerSati

20

40

[0022]

システムメモリ180は、ROM(Fead Only memory)181、RAM(Fandom access memory)182などのように、揮発性および/または不揮発性メモリの形体をしたコンピュータ記憶媒体を含む。スタートアップ時など、コンピュータ110内の要素間で情報を転送するのを支援する基本ルーチンがら構成されたBIOS(basic inPut/outPut system)188は、典型的には、ROM181に格納されている。RAM182は、典型的には、即時に処理ユニット120によりアクセスされ、および/または処理されるデータおよび/またはプログラムモジュールを含む。例を挙げると、これらに限定されないが、図1は、オペレーティングシステム184、アプリケーションプログラム185、他のプログラムモジュール186、およびプログラムデータ187を示す。

[0023]

[0024]

上述した、図1に図示されたドライブとされた関連するコンピュータ記憶媒体は、コンピュータ読取り可能命令、データ構造、プログラムモジュールあよび他のデータイプ141か、例えば、ハードディスクドライブ141か、オペレーティングシステム144、アプリケーションでログラム145、他のプログラム145、他のプログラム135、他のプログラム135、セのプログラム135、セのプログラム135、セのプログラム135、セのプログラム135、セのプログラム135、セのプログラム135、セのプログラム145、でスティングシステム144のアプリケーションと、カインログラム145、でスティングシステムのは、ティア・カーターカーである。ユーザは、キーボインティングデバイス161などの入力デバタを通して、命令と情報とをコンピュータ110に入力することができる。その他の入力で

20

30

40

50

パイス (図示せず) は、マイクロホン、ジョイスティック、ゲームパッド、衛星アンテナ、スキャナなどを含む。これらおよび他の入力デバイスは、システムバス121 に結合されているユーザ入力インタフェース160を通して、処理ユニット120に接続されているが、パラレルボート、ゲームボートまたはUSB(uniVerSal Serial buS)などの他のインタフェースやバス構造で接続されていることもある。

[0025]

モニタ191、他の種類の表示装置は、ピデオインタフェース190のようなインタフェ ースを介して、システムパス121に接続されている。NOFthbFid9Eなどのグ ラフィックスインタフェース182を、システムパス121に接続することができる。N Oとせんもとしむるとは、CPU、またはホストの処理ユニット120と通信し、AGP (accelerated graPhics Port) との通信を担当するチップセ ットである。1または複数のグラフィックス処理ユニット(GPU:3maPhicS Processing unit) 184は、グラフィックスインタフェース182と通 信することができる。この点に関して、GPU184は、一般的に、レプスタストレープ のような、オンチップメモリストレージを含み、GPU184は、ピデオメモリ186と やりとりしている。なお、GPU184は、コプロセッサの単なる一例であり、種々のコ プロセッサデバイスをコンピュータ110に含めることができる。モニタ191または他 のタイプティスプレイデバイスは、ピテオインタフェース190のような、インタフェー スを介してシステムパス121に接続され、インタフェースは、ピデオメモリ186と通 信することができる。モニタ191のほかに、スピーカ197、プリンタ196などの、 他の周辺出力装置をコンピュータに含むこともでき、これらの出力デバイスを、出力周辺 インタフェース195を通して接続することができる。

[0026]

コンピュータ110は、リモートコンピュータ180などの、1または複数のリモートコンピュータとの論理的コネクションを使用するネットワーク化された環境で動作することができる。リモートコンピュータ180は、パーソナルコンピュータ、サーバ、ルータ、ネットワークPC、ピアデバイスまたは他の共通ネットワークノードにすることができ、図1にはメモリ記憶装置181だけが示されているが、典型的には、コンピュータ110に関して上述した要素の多くまたはすべてを含む。図1に示した論理的コネクションは、LAN(IOcal area network)171とWAN(wide area network)171とWAN(wide area network)173とがあるが、他のネットワークを含めることもできる。このようなネットワーキング環境は、オフィス、企業内コンピュータネットワーク、イントラネットあよびインターネットとして普通になっている。

[0027]

LANネットワーキング環境で使用されるときに、コンピュータ110は、ネットワークインタフェースまたはアダプタ170を通してLAN171に接続されている。WANターットワーキング環境で使用されるときに、コンピュータ110は、典型的には、インターネットなどのWAN178上の通信を確立するためのモデム172または他の手段ストクルは、内蔵型と外付け型があり、どちらも、ユーザ入力インタフェース160または他の適当な機構を介してシステムパス121に接続することができる。ネットフーキング環境では、コンピュータ110に関して上述したプログラムモジュールまたはワー部は、リモートのメモリ記憶装置に格納しておくことができる。図1は、単なる一の一部は、リモートのメモリ記憶装置に格納しておくことができる。図1は、単なる一般であり、これに限定されないが、リモートのアプリケーションプログラム185は、図リデバイス181に置かれているものとして示されている。当然に理解されるように企立するやの手段を使用することもできる。

[0028]

当業者ならば理解されるように、コンピュータ110または他のクライアントデバイスは、コンピュータネットワークの一部として配置することができる。この点に関して、本発明は、任意の数のメモリまたは記憶ユニットを有し、任意の数のアプリケーションとプロ

20

30

40

50

セスとが任意の数の記憶ユニットまたはボリュームにわたって実行されている、あらゆるコンピュータシステムにも関係する。本発明は、サーバコンピュータとクライアントコンピュータがネットワーク環境内に配置され、リモートまたはローカルのストレージを有している環境に適用することができる。本発明は、プログラミング言語機能、翻訳機能あよび実行機能を備えたスタンドアロン型コンピューティングデバイスにも適用できる。

[0029]

分散型コンピューティングは、コンピューティングデバイスとシステム間で直接にやりとりすることにより、コンピュータリソースとサービスの共有を容易にする。これらのリソースとサービスは、橋報をやりとりすること、キャッシュ記憶、およびファイルのディスク記憶を含む。分散型コンピューティングは、ネットワーク接続性を利用して、クライアントが集団の力を生かして企業全体に利益をもたらすことを可能にする。この点に関して、種々のデバイスは、トラステットグラフィックスパイプライン(七かusted 3かのPhics PiPeline)に対する本発明の認証手法に関係するためにやりとりをするアプリケーション、オブジェクトまたはリソースを有することができる。

[0030]

図2は、例示のネットワーク化されたまたは分散型コンピューティング環境を示す概略図である。分散型コンピューティング環境は、コンピューティングオブジェクト100、1100に、1100に、カルは、カルロンピューティングオブジェクトまたはデバイス1100、1100に、1100に、カルログラム、メソッド、データントア、プログラマブルロジックなどを構える。オプジェクトは、PDA、テレビジョと構える。オプジェクトは、PDA、テレビジョと構える。オプジェクトは、アログラムでデバイスの部分を構える。オプジェクトは、通信ネットワーク14を介して他のオブジェクトは、通信することができる。このネットワーク自体は、図2のシステムにサービスを提供でする。本発明の一側面によれば、各オブジェクト10または110は、トラステッドグラフィックスパイプラインに対する本発明の認証手法を要求できるアプリケーションを含むてとができる。

[0031]

また、当然に理解されるように、110cのようなオプジェクトは、別のコンピューティングデバイス10または110上でホストとなることができる。従って、図示の物理的な環境は、接続されたデバイスがコンピュータとして示されているが、この図示は単なる例示であり、物理的な環境を、PDA、テレビジョン、MP3プレーヤなどの種々のデジタルデバイス、インタフェース、COMオプジェクトなどのソフトウェアオプジェクトを含むものとして、図示しまたは記載することもできる。

[0032]

分散型コンピューティング環境をサポートするシステム、コンポーネント、およびネットワーク構成は、さまざまなものがある。例えば、コンピューティングシステムは、ワイヤライン(有線)またはワイヤレス(無線)システムによって、ローカルネットワークまたは広域分散型ネットワークによって接続される。現在では、ネットワークの多くがインターネットに結合され、インターネットが広域分散型コンピュータのインフラストラクチャを提供し、そこには多種類のネットワークが収容されている。

[0033]

ホームネットワーキング環境では、少なくとも4種類のネットワーク伝送媒体があり、やれらは、パワーライン、データ(ワイヤレスとワイヤドの両方)、音声(例えば、電話)およびエンターテイメントメディアなどの、独自のプロトコルをサポートすることができる。電灯スイッチ、家庭用電気器具などの大部分のホームコントロールデバイスは、パワーラインを使用して接続することができる。データサービスは、プロードパンド(例えば、DSLまたはケーブルモデムのどちらか)として家庭に入ることができ、ワイヤレス(例えば、HOme PNA、Cat 5、普通の電源線)のどちらかで家庭内にアクセス可能である。音声トラフ

20

40

50

ィックは、ワイヤド(例えば、Cのt 3)としても、ワイヤレス(例えば、セル電話)としても家庭に入ることができ、Cのt 3ワイヤリングを使用して家庭内に配信することができる。エンターティンメントメディアは、衛星またはケーブルを通して家庭に入ることができ、典型的には、同軸ケーブルを使用して家庭内に配信される。IEEE 1394とDVIも、メディアデバイスのクラスタをデジタル相互接続するものとして出現している。

これらネットワーク環境およびプロトコル標準として出現するかもしれない他のネットワーク環境のすべては、イントラネットを構築するように相互接続することができ、イントラネットは、インターネットを通して外部世界と接続することができる。以上を要約すると、データを格納し、伝送するための様々な異なる種類のソースが存在し、その結果、今後の動向として、コンピューティングデバイスは、データ処理パイプラインのすべての部分でコンテンツを保護する方法が必要になる。

[0034]

[0035]

[0036]

サーバは、典型的には、インターネットなどのリモートネットワーク上でアクセス可能なリモートコンピュータシステムである。クライアントプロセスは、第1のコンピュータシステムでアクティブにしておくことができ、サーバプロセスは、第2のコンピュータシステムでアクティブにしておくことができ、通信媒体を通して相互に通信することにより、機能を分散させることができ、複数のクライアントがサーバの精報収集能力を利用することができる。

[0037]

クライアントとサーバは、プロトコル層に提供されている機能を利用して相互に通信する。例えば、HTTP(HyPertext-Transfer Protocol)は、ワールドワイドウェブ(WWW)に関連して使用される共通プロトコルである。典型的には、URL(Universal Resource Locator)またはIP(I

40

50

nternet Protocol)アドレスなどのコンピュータネットワークアドレスは、サーバコンピュータまたはクライアントコンピュータであることを相互に知らせるために使用される。ネットワークアドレスは、URLアドレスと呼ばれることもある。例えば、通信は、通信媒体上で行うことができる。具体的には、クライアントとサーバは、大容量通信用のTCP/IPコネクションを通して相互に結合することができる。

[0038]

従って、図とは、本発明を使用することができる例示のネットワーキングまたは分散型環境を示し、ここで、サーバは、ネットワーク/バスを通してクライアントコンピュータと通信している。より具体的には、複数のサーバ10の、106などは、LAN、WAN、イントラネット、インターネットなどとすることができる通信ネットワーク/バス14を介して相互に接続され、ここには、ポータプルコンピュータ、ハンドヘルドコンピュータ、シンクライアント、ネットワーク化された家庭電気器具など、またはVCR、TV、オープン、ライト、ヒータ、本発明にかかる他のデバイスなど複数のクライアントまたはリモートコンピューティングデバイス110の、1106、110c、110位、110c、110c、4年日となどがある。従って、本発明は、信用されたソースからのセキュアコンテンツを処理し、格納し、またはレングリングするときに望ましい、あらゆるコンピューティングデバイスにも適用することができる。

[0039]

通信ネットワーク/パス14が、例えば、インターネットであるネットワーク環境において、サーバ10は、クライアント110の、1106、110c、110ん、110 e などが、HTTPなどの、いくつかの公知プロトコルのいずれかで通信するWebサーバにすることができる。サーバ10は、分散型コンピューティング環境の特徴であるように、クライアント110となることもできる。

[0040]

(デジタル権利管理(DRM)の概要)

図 1 3 を参照して説明すると、デジタル権利管理(DRM)と実施とは、デジタルオーディオ、デジタルピデオ、デジタルテキスト、デジタルデータ、デジタルマルチメディアなどのデジタルコンテンツ 1 2 は、ユーザに配信される。ユーザによって受信されると、そのユーザは、メディアプレーヤなどの適当なレンダリングデバイスを、パーソナルコンピュータ 1 4 などで使用して、そのデジタルコンテンツをレンダリングまたは「プレイ」する。

[0041]

典型的には、このようなデジタルコンテンツ12を配信するコンテンツ所有者または開発者(以下、「所有者」と呼ぶ)は、配信されたデジタルコンテンツ12をユーザがどのように扱うかを制限することを望んでいる。例えば、コンテンツ所有者は、ユーザがそのコンテンツ12をコピーし、それを第2のユーザに再配信するのを制限したいと望む場合もあれば、配信されたデジタルコンテンツ12を、制限された回数だけ、ある時間だけ、あ

る装置の種類だけ、あるメディアプレーヤの種類だけ、あるユーザの種類だけプレイできるようにすることを望む場合がある。

[0042]

しかし、配信が行われた後では、そのコンテンツ所有者は、デジタルコンテンツ12を制御できても、非常に限られている。 DRMシステム10は、 任意の形体のデジタルコンテンツ12のレンダリングまたはプレイを制御下で行うことができ、ここで、この制御を、フレキシプルにし、デジタルコンテンツのコンテンツ所有者によって定義することができる。 典型的には、コンテンツ12は、 任意の適当な配信チャネルを通してパッケージ13の形でユーザに配信される。配信されるデジタルコンテンツパッケージ13は、 対称暗号化/平文化鍵(KD)(つまり、(KD(CONTENT))を使用して暗号化されたデジタルコンテンツ12が、そのコンテンツ、のライセンスを取得する方法などを示している他の情報とともに含まれている。

[0043]

信用ペースのDRMシステムは、デジタルコンテンツ12の所有者が、そのデジタルコンテンツ12がユーザのコンピューティングデバイス14上でレンダリングされるのを許可される前に、満足しなければならないライセンスルールを指定することができる。このコイセンスルールは、上述した時間的要件を含めておくこともでき、ユーザ/ユーザのコンピューティングデバイス14(以下、この用語は別段の断りがない限り、同じ意味で使用される)が、コンテンツ所有者またはその代理人から取得しなければならないデジタルコンス16の中で具現化することもできる。このライセンス16は、デジタルコンテンツを解読するための平文化鍵(KD)を含み、おそらくは、ユーザのコンピューティングデバイスによって解読可能な鍵に従って暗号化されている。

[0044]

デジタルコンテンツ12の一部分のコンテンツ所有者は、ユーザのコンピューティングデバイス14が、ライセンス16の中でそのコンテンツ所有者により指定されたルールと要求条件に従うこと、つまり、ライセンス16内のルールと要求条件が満たされていなければ、デジタルコンテンツ12がレンダリングされないことを信用しなければならない。好ましくは、ユーザのコンピューティングデバイス14は、そのデジタルコンテンツ12に関連し、ユーザによって取得されたライセンス16に具現化されているライセンスルールに従う場合を除き、デジタルコンテンツ12をレンダリングすることがない信用されたコンポーネントまたは機構18を装備している。

[0045]

信用されたコンポーネント18は、典型的には、ライセンス16か有効か否かを判断し、有効とされたライセンス16内のライセンスルールと要求条件をレビューし、レビューをライセンスルールと要求条件に基づいて、要求側ユーザが、要求されたデジタルコンテンツ12を、要求された方法でレンダリングする権利を有しているか否かを、判断するライセンスエバリュエータ20を備えている。当然に理解されるように、ライセンスエバリュエータ20は、DRMシステム10で、デジタルコンテンツ12の所有者の要求を、ライセンス16内のルールと要求条件に従って履行するものと信用されてあり、ユーザは、惡意の有無に関係なく、あらゆる目的に信用されたエレメントを容易に変更することができないはずである。

[0046]

当然に理解されるように、ライセンス16内のルールと要求条件は、ユーザがデジタルコンテンツ12をレンダリングする権利を有しているか否かを、ユーザはだれであるか、ユーザはどこにいるが、ユーザはどの種類のコンピューティングデバイスを使用しているが、どのレンダリングアプリケーションがDRMシステムをコールするのか、日付、時間などの、いくつかの因子に基づいて指定することができる。さらに、ライセンス16のルールと要求条件は、例えば、あらかじめ決めたプレイの回数、あらかじめ決めたプレイ時間にライセンス16を制限することもできる。

[0047]

50

40

20

40

50

ルールと要求条件を、任意の適当な言語とシンタックスに従ってライセンス16に指定することができる。例えば、言語は、満足しなければならない属性と値を指定するだけのこともあれば(例えば、DATE must be latter than X)、特定のスクリプトに従って関数の実行を要求することもある(例えば、IF DATE タケeater than X. THEN DO....)。

ライセンス16が有効であり、ユーザがライセンスのルールと要求条件を満足しているとライセンスエバリュエータ20が判断すると、デジタルコンテンツ12を、レンダリングすることができる。具体的には、コンテンツ12をレンダリングするには、平文化鍵(KD)がライセンス12から取得され、コンテンツパッケージ18からの(KD(CONTENT))に適用され、その結果として実際のコンテンツ12が得られ、その実際のコンテンツ12が実際にレンダリングされることになる。

[0049]

[0048]

(デジタルコンテンツの公表)

図るは、デジタルコンテンツを公表するための本発明にかかるシステムと方法の好適実施形態を示す機能プロック図である。本明細書で用いられている「公表」という用語は、アプリケーションまたはサービスが、そのコンテンツに対してエンティティが発行できる権利と条件の集まりを、信用されたエンティティと共に設定し、その権利と条件をだれに発行できるかを設定するプロセスのことである。本発明によれば、公表プロセスは、デジタルコンテンツを暗号化し、コンテンツの作成者が可能な限りすべてのコンテンツューザのために意図した永続的な実施可能権利のリストを関連付けることを含む。このプロセスを、コンテンツの作成者が意図している場合を除き、権利のいずれかへのアクセスまたはコンテンツへのアクセスを禁止するようにセキュアに実行することができる。

[0050]

本発明の好適実施形態では、セキュアなデジタルコンテンツを公表するために、特に3つのエンティを採用することができる。すなわち、クライアント300側で実行され、公表されるコンテンツを準備するコンテンツ準備アプリケーション302、クライアントデバイス300側に置かれているデジタル権利管理(DRM)アプリケーションプログラムインタフェース(API)306、および通信ネットワーク330を通して通信できるようにクライアント300に結合されているDRMサーバ320である。本発明の好適実施形態では、通信ネットワーク330は、インターネットを含むが、当然に理解されるように、通信ネットワーク330は、例えば、所有権のあるイントラネットなどのローカルまたは広域ネットワークにすることもできる。

[0051]

コンテンツ準備アプリケーション302は、デジタルコンテンツを作成するあらやるアプ リケーションとすることができる。例えば、このアプリケーション302は、デジタルテ キストファイル、デジタルミュージック、ピデオ、または他の類似コンテンツを作成する ワードプロセッサ、他の出版者とすることができる。コンテンツは、例えば、ライプイベ ント、テープ記録されたイベントのストリーム化オーディオ/ピデオなど、ストリーム化 されたコンテンツを含むこともできる。本発明によれば、コンテンツ準備アプリケーショ ンは、ユーザが用意した鍵を使用して、そのユーザがコンテンツを暗号化することを奨励 する。アプリケーション302は、その鍵を使用してデジタルコンテンツを暗号化し、そ の結果として暗号化デジタルファイル304を形成する。クライアントアプリケーション は、ユーザがデジタルコンテンツファイル304の権利データを用意することを奨励する 。権利データは、デジタルコンテンツの権利を有する各エンティティのIDが含まれてい る。このエンティティは、例えば、個人、あるクラスの個人、またはデバイスにすること ができる。各エンティティの権利データは、コンテンツ内にエンティティが有する権利の リストと、その権利の一部または全部に課されている条件とを含む。この権利は、デジタ ルコンテンツを読み取り、編集し、コピーし、印刷するなどの権利を含むことができる。 さらに、権利は、包含的にも、排他的にもすることができる。包含的権利は、特定のユー

20

30

50

ががコンテンツに特定の権利を有することを示している(例えば、ユーザはデジタルコンテンツを編集することができる)。排他的権利は、特定のユーザが特定の権利を除き、コンテンツにすべての権利を有することを示している(例えば、ユーザはコピーすること以外は、デジタルコンテンツに対して何でも行うことができる)。

[0052]

本発明の一実施形態によれば、クライアントAPI306は、暗号化デジタルコンテンツと権利データをDRMサーバ320に渡すことができる。以下に詳しく説明されているプロセスを使用して、DRMサーバ320は、ユーザが割り当てた権利を実施できるかどうかを判断し、そうであれば、DRMサーバ320は権利データに署名し、署名付き権利ラベル(SRL)308を形成する。なお、一般的には、信用されたエンティティは、好ましくはDRMサーバ320により信用された鍵を使用して、権利データに署名することができる。例えば、クライアントは、DRMサーバ320から与えられた鍵を使用して権利データに署名することができる。

[0053]

権利ラベル308は、権利の記述を表わすデータ、暗号化コンテンツ鍵、および権利記述 と暗号化コンテンツ鍵に対するデジタル署名とを含むことができる。

DRMサーバが権利ラベルに署名する場合には、DRMサーバは、署名付き権利ラベル 8 0 8 を クライアントAPI 8 0 6 経由でクライアントに送り返し、署名付き権利ラベル 8 0 8 を クライアントデバイス 8 0 0 に格納する。コンテンツ準備アプリケーション 8 0 2 は、署名付き権利ラベル 8 0 8 を暗号化デジタルコンテンツファイル 8 0 4 と関連付ける。例えば、 8 R L 3 0 8 を、暗号化デジタルコンテンツファイル 8 世紀 世間 ファンツファイル 8 1 0 を 生成する。

なお、一般的には、権利データは、デジタルコンテンツと結合する必要はなり。

例えば、権利データを、既知のロケーションに格納しておくことができ、格納された権利データのレファレンスを、暗号化デジタルコンテンツと結合することができる。このレファレンスは、権利データがどこに格納されているかを示す識別子(例えば、権利データを含むデータストア)、およびその特定のストレージのロケーションに置かれている、その特定の権利データに対応する識別子(例えば、関心のある特定の権利データが置かれているファイルを特定するもの)を含むことができる。権利管理コンテンツ310は、どこにいてもだれにでも配信することができ、コンテンツを消費する権利を有するエンティティだが、コンテンツを消費することができる。権利に従ってのみコンテンツを消費することができる。

[0054]

図4は、権利管理デジタルコンテンツを公表するための本発明による例示方法400を示すフローチャートであり、ここで、権利ラベルは、DRMサーバによって署名されている。なお、当然に理解されるように、この実施形態は、単なる例示であり、権利ラベルを、一般的には、あらゆる信用されたエンティティによって署名することができる。一般的には、デジタルコンテンツを公表するための本発明による方法は、コンテンツ鍵(CK)を使用してデジタルコンテンツを暗号化し、デジタルコンテンツに関連する権利記述を生成し、DRMサーバの公開鍵(PU-DRM)に従ってコンテンツ鍵(CK)を暗号化して、その結果として(PU-DRM)に対応する秘密鍵(PR-DRM)に及いて、デジタル署名を生成することを含むことができる。

[0055]

ステップ402において、アプリケーション802は、デジタルコンテンツを暗号化するために使用されるコンテンツ鍵(CK)を生成する。好ましくは、コンテンツ鍵(CK)は対称鍵になっているが、一般的には、どの鍵を使用してもデジタルコンテンツを暗号化することができる。対称鍵アルゴリズムは、「秘密鍵」アルゴリズムと呼ばれることもあるが、メッセージを暗号化するときに使用した同じ鍵を使用して、メッセージを解読する。そのような理由から、(CK)は秘密に保っていることが好ましい。送信側と受信側の

20

40

50

間で(CK)を共有することは、(CK)が無許可でインターセプトされるのを防止するために、慎重に行う必要がある。(CK)は、暗号化する側と解読する側の両方で共有されるので、(CK)は、好ましくは、暗号化されたメッセージが送信される前に通知される。

[0056]

この分野では、いくつかの対称鍵生成アルゴリズムがよく知られている。好適実施形態では、DES (Data EncryPtion Standard)が採用されるが、当然に理解されるように、どの対称鍵アルゴリズムも使用することができる。このような対称鍵アルゴリズムの例を挙げると、これらに限定されないが、TriPle-DES、IDEA (the International Data EncryPtion Algorithm)、Cast、Cast-128、RC4、RC5、8kiPJackがある。

[0057]

ステップ404において、アプリケーション802は、対称コンテンツ鍵(CK)を使用してデジタルコンテンツを暗号化し、暗号化デジタルコンテンツ304を形成する。これは、(CK(content))という表記を使用して書かれている。アプリケーション802を使用する作成者は、デジタルコンテンツに関連する権利データを生成することもできる。権利データは、コンテンツを消費する権利があるエンティティのリストと、コンテンツに対してエンティティの各々が所有している特定の権利とを、その権利に課されている条件とともに含むことができる。この権利は、例えば、コンテンツを表示すること、コンテンツを印刷することなどを含むことができる。アプリケーション302は、権利データをAPI306に渡す。XML/XFMLフォーマットの権利データの例は、付録1として本明細書に添付されている。

[0058]

ステップ406において、API306は、第2の暗号化鍵(DES1)を生成する。こ れは、コンテンツ鍵(CK)を暗号化するために使用される。好ましくは、(DES1) は対称鍵である。ステップ408において、API306は、(DES1)を使用して(CK)を暗号化し、その結果として(DES1(CK))を得る。ステップ410におい て、API806は(CK)を破棄するので、(CK)は、(DES1(CK))を解読 することによってのみ取得できるようになる。(CK(content))が中央のDR Mサーバ820に対して保護されること、およびコンテンツに対するすべての「ライセン ス要求」が権利データに従って行われることを保証するために、API306は、ステッ プ412において、用意されているDRMサーバ320に連絡し、公開鍵(PU-DRM)を取り出す。ステップ414において、API306は、(PU-DRM)を使用して (DES1)を暗号化し、その結果として(PU-DRM(DES1))を得る。従って 、(CK)は、(PU-DRM)に対して保護され、(CK(content))を解読 する必要が起こったとき、DRMサーバ320が(CK)にアクセスできる唯一のエンテ ィティとなることを保証することができる。ステップ416において、API306は、 (DES1)を使用して権利データ(つまり、許可されたエンティティのリストと、リス ト内の許可された各エンティティに関連する権利と条件)を暗号化し、その結果として(DES1(ri3んtSdata))を得る。

[0059]

別の実施形態では、(CK)を使用して、権利データを直接に暗号化し、その結果として(CK(ドi みんちらんのもの)を得るので、(DES1)の使用を完全に無くすことができる。しかし、権利データを暗号化するために(DES1)を使用すると、DRMサーバに従う特定のアルゴリズムに、その(DES1)を適合させることが可能になるが、他方、(CK)は、DRMサーバから独立したエンティティによって指定され、DRMサーバに準拠しないことになる。

[0060]

ステップ418において、コンテンツ保護アプリケーション302は、署名のための権利

40

50

[0061]

SRL308は、デジタル署名されたドキュメントであり、不正行為に強くなっている。さらに、SRL308は、コンテンツを暗号化するために使用された実際の鍵のタイプとアルゴリズムから独立しているが、SRL308が保護しているコンテンツと強い1対1の関係を保っている。図5に示すように、本発明の一実施形態では、SRL308は、おせらくコンテンツのIDを含む、SRL308の基礎となっているコンテンツに関する情報と、(PU-DRM(DES1))を含む、SRL308に署名したDRMサーバに関する情報と、ネットワーク上のDRMサーバを見つけるためのURLなどの照会情報にある場と、(DES1(ケi9ktSdata):(DES1(CK))と、S(PR-DRM)とを含むことができる。XML/XFMLにおけるSRL308の例は、付録2として本明細書に添付されている。

[0062]

信用されたエンティティは、権利データに署名して、署名付き権利ラベル308を生成することを確かめることによって、DRMサーバは、権利ラベル308の権利データに記述されているように出版者によって規定された項目に従って、コンテンツに対するライセンスを発行することを主張する。当然に理解されるように、ユーザは、特にライセンスがコンテンツ鍵(CK)を含んでいるために、コンテンツをレンダリングするためのライセンスを取得することが要求される。

ユーザが暗号化コンテンツに対するライセンスを取得したいときには、ユーザは、コンテンツに対するSRL308と、ユーザの信用証明物を検証する証明書を含むライセンス要求を、DRMサーバ320または他のライセンス発行エンティティに提示することができる。ライセンス発行エンティティは、(PU-DRM(DES1))と(DES1(Fi9htSdata))とを解読し、権利データを生成して、作成者(存在する場合)によってライセンス発行エンティティに許可されたすべての権利をリストし、その特定権利だけを含むライセンスを構築することができる。

[0063]

好ましくは、アプリケーション302がSRL308を受け取ると、そのアプリケーション302は、署名付き権利ラベル308を対応する(CK(content))304と連結し、権利管理デジタルコンテンツを形成する。別の方法として、権利データを、暗号化デジタルコンテンツが提供されているロケーションのレファレンスとともに、そのロケーションに格納することができる。従って、DRM対応のレンダリングアプリケーションは、そのレンダリングアプリケーションがレンダリングしようとしているコンテンツ部分を通して、署名付き権利ラベル308を見つけることができる。署名付き権利ラベルが見つかると、レンダリングアプリケーションをトリガし、DRMサーバ320に対してライ

20

40

50

[0064]

本発明の好適実施形態では、SOAP(SimPIe Obiect ひこことSS P トロセロロロー)を使用して、コンテンツ保護アプリケーション302またはレンダリングアプリケーションとDRMサーバ320との間の通信を行うことができる。さらに、API306などのAPIライブラリを用意しておけば、アプリケーション302などのアプリケーションは、DRMプロトコルのクライアント側に実装する必要がなくなり、ローカルAPIコールを行うだけで済むようになる。好ましくは、XFML、XML言語を使用して、権利記述、ライセンス、およびデジタルコンテンツの権利ラベルを記述するが、当然に理解されるように、適当なフォーマットを、権利記述と他のデータに使用することができる。

[0065]

(公表されるコンテンツのライセンスの取得)

図6は、権利管理デジタルコンテンツをライセンシングするための本発明にかかるシステムと方法の好適実施形態を示す機能プロック図である。本明細書で用いられている「ライセンシング」という用語は、ライセンスの中で指名されたエンティティが、ライセンスに規定された条項に従ってコンテンツを消費するのを可能にするプロセスのことであるで表でいる。の入力は、アプリケーションまたはサービスが従うプロセスのことである付きを要求されたエンティティの公開建立となっている。当然に理解されるように、ライセンスを要求すれたエンティティの公開建するといるとかできる。当然に理解されるように、ライセンスを要求するとの合いには、のよれととなっている。といるといるとない。の権利記述、暗号化コンテンツを解読できる暗号化鍵に対するデジタル署名は、指名されたエンティティと権利が合法的であることを示している。

[0066]

アプリケーション302が権利管理コンテンツ310を消費する1つの方法は、クライア ントAPI306か、権利管理コンテンツ310の署名付き権利ラベル308を、通信ネ ットワーク330を介してDRMサーバ320に転送することである。DRMサーバ32 0 が置かれているロケーションは、例えば、SRL308の照会精報の中に見つけること ができる。このような実施形態では、DRMライセンシングサーバ320は、以下に詳し く説明されているプロセスを通して、権利ラベルの中の権利記述を使用してライセンスを 発行できるか否かを判断し、そうであれば、ライセンスに含まれる権利記述を取り出すこ とができる。上述したように、権利ラベル308は、DRMサーバ320の公開鍵(PU - D R M)に従って暗号化されたコンテンツ鍵(C K)(すなわち、(P U - D R M (C K)))を含む。ライセンスを発行するプロセスにおいて、DRMサーバ320は、この 値をセキュアに解読して(CK)を取得する。そのあと、ライセンス要求において渡され た公開鍵証明書の公開鍵(PU-ENTITY)を使用して、(CK)を再暗号化する(すなわち、(PU-ENTITY(CK)))。新たに再暗号化された(PU-ENTI TY(CK))は、サーバ820かライセンスに入れるものである。従って、ライセンス を、関連する秘密鍵(PR-ENTITY)の所持者だけが(PU-ENTITY(CK))から(CK)を回復できるので、(CK)が公表されるリスクなしに、コール側に戻 すことができる。次に、クライアントAPI306は(CK)を使用して、暗号化コンテ ンツを解読し、解読されたデジタルコンテンツ312を形成する。クライアントアプリケ

ーション302は、ライセンスに提供されている権利に従って、解読されたデジタルコン テンツ312を使用することができる。 [0067]別の方法として、例えば、公表クライアントなどのクライアントは、コンテンツを消費す るために独自のライセンスを発行することもできる。このような実施形態では、セキュア されたプロセスを、適当な状況の下でデジタルコンテンツを解読するために必要な鍵をク ライアントに提供するクライアントコンピュータ上で実行することができる。 [0068] 図7と図8は、権利管理デジタルコンテンツをライセンシングするための本発明によるシ ステムと方法の好適実施形態のフローチャートを示す図である。本発明によれば、要求側 10 のエンティティは、1または複数の潜在的ライセンシに代わってライセンス要求を提出す ることができる。潜在的ライセンシとしては、人、グループ、デパイス、またはなんらか の方法でコンテンツを消費できる他のエンティティなどがある。以下に説明する方法60 O の実施形態では、DRMサーパがライセンス要求を処理するようになっているが、当然 に理解されるように、ライセンス要求処理をクライアント側で行い、ライセンスをクライ アントに直接に発行させることもできる。 [0069] ステップ 6 0 2 において、例えば、 D R M サーバなどのライセンス発行エンティティは、 ライセンス要求を受け取る。好ましくは、ライセンス要求は、 1 または複数の要求された ライセンシの各々の公開鍵証明書または I Dのどちらかを含む。以下に、ライセンス要求 20 の好適実施形態のSOAPプロトコルを示す。 [0070] 【表 1 】 <soap:Envelope xmlns:xsi="http://www.w3.org/2001/XMLSchema-instance" xmlns:xsd="http://www.w3.org/2001/XMLSchema" xmlns:soap="http://schemas.xmlsoap.org/soap/envelope/"> <soap:Body> <AcquireLicense xmlns="http://xxxx.com/PublishingService"> <RequestParams> 30 <AcquireLicenseParams> <LicenseeCerts> <String>string</String> <String>string</String> </LicenseeCerts> <RightsSpecification>string</RightsSpecification> <RightsOfferID>string</RightsOfferID> <ApplicationData>string</ApplicationData> </AcquireLicenseParams> <AcquireLicenseParams> 40 </AcquireLicenseParams> </RequestParams> </AcquireLicense> </soap:Body> </soap:Envelope> [0071] ステップ604において、要求側のエンティティ(すなわち、ライセンス要求を行うエン ティティ)が認証される。本発明の一実施形態によれば、ライセンス発行エンティティを 、プロトコル(例えば、チャレンジー応答)認証を使用して、要求側エンティティのID

を判断するように構成することも、要求側エンティティの認証を要求しないように(これ

20

40

は、「匿名認証を許容する」とも呼ばれる)構成することもできる。認証が要求される場合には、あらゆる種類の認証方式を使用することができる(例えば、上述のチャレンジー応答方式、MICROSOFT、NET、PASSPORT、WINDOWS(登録商標) のいせんのかに とのせいのの、×509などのユーザ ID・パスワード方式)。好ましくは、匿名認証が許容されるとともに、統合された情報システムによってサポートされる、あらゆるプロトコル認証方式をサポートする。認証ステップの結果は、例えば、「匿名」 ID(匿名認証の場合)などのIDであるか、またはパーソナルアカウントIDである。ラインセンス要求がなんらかの理由で認証できないときは、エラーが戻され、ライセンスは許可されない。

[0072]

ステップ606において、認証されたエンティティが許可される。つまり、ステップ608で認証されたエンティティが、ライセンスを要求するのを許されているか否か(自身のためか、別のエンティティのためか)が判断される。好ましくは、ライセンスを発行エンティティは、ライセンスを要求するのを許されている(または許されていない)エンティティのリストを格納する。好適実施形態では、このIDリストの中のIDは、ライセンスが要求されるエンティティのIDではなく、要求を行うエンティティのIDになっているが、とちらにすることも可能である。例えば、パーソナルアカウントIDは、ライセンス要求を直接に行うことが許されていないが、トラステッドサーパプロセスは、そのエンティに代行してライセンス要求を行うことができる。

[0073]

本発明によれば、ライセンス要求には、各潜在的ライセンシの公開鍵証明書またはIDのどちらも含むことができる。ライセンスが1人のライセンシのためにだけ要求されるときは、1つの証明書またはIDだけが指名される。ライセンスが複数のライセンシのために要求されるときは、証明書またはIDは、各潜在的ライセンシに対して指名される。

[0074]

好ましくは、ライセンス発行エンティティは、有効なライセンシごとに公開鍵証明書を持っている。しかし、アプリケーション802は、所与のユーザにライセンスを生成することを望む場合でも、アプリケーション802は、そのユーザの公開鍵証明書にアクセスできないことがある。このような場合は、アプリケーション802は、ライセンス要求の中でユーザのIDを指定できるので、その結果、ラインセンス発行エンティティは、ディレクトリサービスのルックアップを実行して、該当ユーザの公開鍵証明書を戻す登録された証明書のプラグインモジュールを呼び出すことができる。

[0075]

ステップ608において、発行エンティティがライセンス要求に公開鍵証明書が含まれていないと判断したときは、発行エンティティは、指定されたIDを使用して、ディクトリサービスまたはデータペースのルックアップを実行して、該当する公開鍵証明書をといます。ステップ610において、発行エンティティは、証明書がディレクトリにある。好適実施形態では、記明書が取り出される。好適実施形態では、証明書が取り出される。好適実施形態では、証明書では、ステップ612で、その証明書が取り出される。好適実施形態では、まず、ときは、ステップ612で、で、との証明書を、で、で、で、で、で、で、で、で、で、で、で、で、で、で、で、で、で、、こので、ステップ614にあいて、エラーを要求側エンティに戻す。

[0076]

ライセンス発行エンティティが、少なくとも1つの潜在的ライセンシの公開鍵証明書を有すると、ステップ616にあいて、発行エンティティは、ライセンシ証明書の信頼性を検証する。好ましくは、発行エンティティは、1組の信用された証明書発行者証明書を有するように構成され、ライセンシ証明書の発行者が、信用された発行者のリストにあるが否がを判断する。ステップ616において、発行エンティティは、ライセンシ証明書の発行者がトラステッド発行者のリストにないと判断したときには、そのライセンシに対する要

求は失敗し、ステップ 6 1 4 においてエラーが生成される。従って、信用された発行者によって発行されていない証明書を有する潜在的ライセンシは、ライセンスを受け取らない

[0077]

さらに、発行エンティティは、好ましくは、信用された発行者証明書から個別のライセンシの公開鍵証明書までに至る証明書チェーンの中のすべてのエンティに対してアプリル署名の有効性検査を実行する。チェーンの中のアプタル署名の有効性を検査するアロセスは、周知のアルゴリズムである。所与の潜在的ライセンシに対する公開鍵証明書が有効でないときには、潜在的ライセンスは、潜在的ライセンスを発行しない。そうでなければ、ステップ618において、ライセンスを発行する。このプロセスは、ライセンスが要求されているすべてのエンティティが処理されるまで、ステップ620から繰り返される。

[0078]

[0079]

ステップ 6 3 0 において、ライセンス発行エンティティは、権利ラベル 8 0 8 の有効性を検査する。権利ラベル上のデジタル署名が有効性検査され、ライセンス発行エンティティが権利ラベルの発行者(権利ラベルに署名したエンティティ)でなければ、ライセンス発行エンティティ(つまり、鍵でエンティティは、権利ラベルの発行者が別の信用されたエンティティ(つまり、鍵でデリアルをライセンス発行エンティティと共有できるエンティティ)であるかを判断する。権利ラベルが有効でないが、または権利ラベルが信用されたエンティティによって発行されたものでなければ、ライセンス要求は、ステップ 6 2 6 において失敗し、ステップ 6 2 8 において、エラーがAPI306に戻される。

[0080]

すべての有効性検査が行われた後、ライセンス発行エンティティは、承認されたライセンシの各々に対して権利ラベル308をライセンスに変換する。ステップ632にあいて、ライセンス発行エンティティは、各ライセンシに対して発行されるライセンスに関するやれぞれの権利記述を生成する。各ライセンシについて、発行エンティティは、そのライセンシの公開鍵証明書に指名されているIDを、権利ラベルの中の権利記述に指名されているIDと突き合わせて評価する。

権利記述は、ライセンスの権利または権利セットを行使できるIDセットを、すべての権利または権利セットに割り当てる。このライセンシのIDが関連付けられているすべての権利または権利セットについて、その権利または権利セットは、ライセンシの新しいデータ構造の中にコピーされる。その結果のデータ構造は、特定のライセンシのライセンスにおける権利記述である。このプロセスの一部として、ライセンス発行エンティティは、権利ラベルの権利記述における権利または権利セットのいずれかと関連付けられている前提

10

20

30

40

20

30

40

50

条件を評価する。例えば、権利は、時間に関する時間前提条件が関連付けられていることがあり、これは、指定した時間が経過した後、ライセンス発行エンティティがライセンスを発行するのを制限する。この場合には、発行エンティティは、現在の時間をチェックする必要があり、その時間が、前提条件の中で指定された時間を経過していれば、発行エンティティは、そのライセンシのIDがその権利と関連付けられていた場合でも、ライセンシに対してその権利を発行することができなくなる。 【0081】 ステップ636において、発行エンティティは、権利ラベルがら(PU-DRM (DES

ステップ 6 3 6 において、発行エンティティは、権利ラベルから(PU-DRM (DES1))と(DES1 (CK))を取り出し、(PR-DRM)を適用して(CK)を得る。

次に、発行エンティティは、ライセンシの公開鍵証明書(PU-ENTITY)を使用して(CK)を再暗号化し、その結果として(PU-ENTITY(CK))を得る。ステップ638において、発行エンティティは、生成された権利記述を(PU-ENTITY(CK))と連結し、(PR-DRM)を使用してその結果のデータ構造にデジタル署名する。この署名付きデータ構造は、この特定ライセンシのライセンスである。
【0082】

ステップ 6 4 0 において、発行エンティティが、特定要求に対して生成すべきライセンスが残っていないと判断したときには、ゼロまたはそれ以上のライセンスを生成したことになる。生成されたライセンスは、そのライセンスと関連付けられた証明書チェーン(例えば、サーバの独自の公開鍵証明書のほかに、その証明書を発行した証明書など)とともに、ステップ 6 4 2 において要求側エンティティに戻される。

[0083]

以下に、ライセンス応答の好適実施形態のSOAPプロトコルを示す。

[0084]

【表 2 】

<CertificateChain>
<String>string</String>
<String>string</String>
</CertificateChain>

</AcquireLicenseResponse>
<AcquireLicenseResponse>

</AcquireLicenseResponse>

</AcquireLicenseResult>
 </AcquireLicenseResponse>
 </soap:Body>
</soap:Envelope>

[0085]

本発明によるシステムの好適実施形態では、複数のライセンサ鍵を使用することができる。このような実施形態では、暗号化されて権利ラベル308を介してライセンスに移されるコンテンツ鍵(CK)は、実際には、どのような任意データにもすることができる。特

に有用な方法の1つは、それぞれが権利記述の中の異なる権利または異なる本人と関連付けられている、複数の別々に暗号化されたコンテンツ鍵(CK)を使用することである。例えば、アルバム上の歌曲のデジタル版は、すべてを異なる鍵(CK)で暗号化される。これら鍵(CK)は、同じ権利ラベルに含まれるが、本人は歌曲の1つをプレイする権利を有することができ(例えば、本人は、自分のライセンスの1つの鍵を取得する権利だけを有することがある)、別の人は、すべての歌曲をプレイする権利を有することができる(自分のライセンスのすべての鍵を取得する権利を有することになる)。

[0086]

好ましくは、本発明にかかるシステムは、公表アプリケーション/ユーザが、権利ラベル308のライセンシのグループまたはクラスを指名することを可能にする。このような実施形態では、ライセンス発行エンティティは、権利ラベルの中で指名されたグループ/クラスを評価して、現在のライセンシIDが、そのグループ/クラスのメンパであるか否かを判断する。指名されたグループ/クラスのメンパであると判断されると、発行エンティティは、そのグループ/クラスに関連する権利または権利のセットを、ライセンスのために使用される権利記述データ構造に追加することができる。

[0087]

本発明の好適実施形態では、 D R M サーバの公表およびライセンスプロトコルインタフェースは、コール側アプリケーションまたはユーザの認証と許可をサポートしているので、 D R M サーバの管理コンソールは、アドミニストレータが、 ライセンシングと公表の両方のインタフェースに対するアクセス制御リストを生成できるようにする。 このようにすると、 サーバの顧客は、ユーザ/アプリケーションが、 公表またはライセンス、 またはその両方を行うことを許容するポリシを適用することができる。

[0088]

(署名付き権利ラベルの修正または再公表)

本発明の一実施形態では、コンテンツのユーザが、そのようなことを行う十分な許可が与えられていれば、SRLSO8を「再公表」することができる。すなわち、そうすることが許されていれば、ユーザは、SRLSO8内の権利データを変更するができる。特に、このような権利データを変更する許可を、権利データを変更する許可を有するユーザが、本質的に、関連するコンテンツに対してその広範な権利を許可することができるように、控え目に、賢明に行うべきである。考えられることは、このようなユーザは、コンテンツを公表し、それを外部に転送する権利を自身に許可することができる。

[0089]

ここでは、変更する許可は、特定のユーザまたはユーザのクラスが権利データと権利ラベル308とを実際に変更し、または「再公表」できるとの指示を、SRL308内の権利データに含めることによって通知される。DRMサーバ320は、ライセンスの要求に関連してこのような許可を有するSRL308を受け取ると、DRMサーバ320は、ユーザの公開鍵(つまり、PU-ENTITY)に従って暗号化されたユーザの対称鍵(DES1)が、結果として(PU-ENTTITY(DES1))となる、要求されたライセンスに含める。

[0090]

従って、SRL308内の権利データを編集するには、図9に示すように、ユーザは、ライセンスから(PU-ENTITY(DES1))を取り出し(ステップ701)、(PR-ENTITY)をそれに適用し、その結果として(DES1)を取り出し(ステップ703)、SRL308から(DES1(ri9ktSdata))を取り出し(ステップ703)、(DES1)をそれに適用し、その結果として権利データを得る(ステップ707)。そのあと、ユーザは、希望通りに権利データを変更し(ステップ709)、変更された権利データを、図4を参照して説明した方法でDRM320に提出し、署名付き権利ラベル308は、実際には再公表されたSRL308であり、SRL308が受け取られた後(ステップ713)、ユーザは、関連するコンテンツに連結されていた元のSRL30

υC

10

20

40

20

30

40

50

8を取り除き(ステップ715)、その再公表されたSRL308を、そのコンテンツに連結する(ステップ717)。

[0091]

以上から当然に理解されるように、SRL808を再公表すると、ユーザは、権利、条件およびユーザを含む、SRL808内の権利データを、関連コンテンツを変更せずに更新することができる。具体的には、再公表は、関連コンテンツを新しい(CK)で再暗号化する必要はない。また、再公表は、元のSRL808が新しいSRL808にコピーされる多数のアイテムを有するために、最初から新しいSRLを生成する必要はない。

[0092]

(署名付き権利ラベル308の自己公表)

本発明の一実施形態では、SRL308は、要求側ユーザ自身によって署名することができる。従って、ユーザは、DRMサーバ320に連絡し、関連するコンテンツの一部分のSRL308を取得する必要はない。その結果、自己公表(SelfーPubliShin分)は、オフラインの公表とも呼ばれている。このような実施形態では、ユーザは、DRM320に連絡することが要求され、自己公表されたSRL308に基づいたライセンスを要求する。当然に理解されるように、公表エンティティは、独自のライセンスを発行することができる。

[0093]

具体的には、図10に示すように、この実施形態では、ユーザは、DRMサーバ320からDRM証明書810を受け取ることにより、自己公表する用意ができる。DRM証明書810は、公開鍵(PU-CERT)、およびユーザの公開鍵(PU-ENTITY)に従って暗号化され、その結果として(PU-ENTITY(PR-CERT))となる対応する秘密鍵(PR-CERT)とを含む。証明書は、DRMサーバ320の秘密鍵(PR-DRM)で署名され、以下で詳しく説明するように、そのDRMサーバ320がそれを検証することができる。当然に理解されるように、銀ペア(PU-CERT、PR-CERT)は、(PU-ENTITY)とは別で、特に自己公表のたのに使用される。

なお、鍵ペア(PU-CERT、PR-CERT)は使用しないで済むこともあり、その場合には、DRM証明書810は、ユーザの公開鍵(PU-ENTITY)だけを含み、DRMサーバ820の秘密鍵(PR-DRM)で署名され、そのDRMサーバがそれを検証することができる。

[0094]

自己公表は、ユーザがそれにより実行されるステップに関してDRMサーバ820に代わる点で、図4に示す公表と異なっている。特に、ユーザが、提出された権利ラペルに署名し、その結果として署名付き権利ラペル(SRL)308となることである。提出された権利ラペルは、DRM証明書810から取得された(PR-CERT)(つまり、3 んとのとの)とともに、(PU-DRM(DES1))と(DES1(FLRT))とともに、(PU-DRM(DES1))と「OES1(FLRT))を取得し、ユーザは、DRM証明書810から(PR-ENTITY)を取得し、それに(PR-ENTITY)を取得し、それに(PR-ENTITY)を適けることによって、DRMサーバ320が提出された権利ラペルの権利を実有していないために、ユーザは、DRMサーバ320が提出された時点で、その検証をすることができない。従って、DRMサーバ320核証をすることができない。で要求された時点で、その検証をの必要がある。

[0095]

ユーザがSRL308を自己公表すると、ユーザは、その自己公表されたSRL308と、そのコンテンツと同じものを生成するために使用されたDRM証明書810とを連結し、SRL308とDRM証明書810付きのコンテンツは、別のユーザに配信される。そ

20

30

40

50

の後、別ユーザは、コンテンツのライセンスを、図7と図8に示す同じ方法で、DRMサーパ320に要求し、取得する。ここでは、ライセンスを要求するユーザは、自己公表でれたSRL308とコンテンツに連結されたDRM証明書810の両方を、DRMサーパ320は、DRM証明書810の中のS(PR-DRM)を、対応する(PU-DRM)に基づいて検証し、DRM証明書810から(PU-CERT)を取得する。次に、DRMサーパ320は、SRL308の中のS(PR-CRT)を、取得した(PU-CERT)に基づいて検証し、上述したように続ける。当に理解されるように、ユーザは、DRMサーパ320かSRL308の中の権利を実施できることを検証できないので、上述したように、DRMサーパ320自身が、その時点で検証を行う必要がある。

[0096]

(権利テンプレート)

[0097]

本発明の一実施形態では、図11に示すように、権利テンプレート900は、権利ラベルの中の権利データと実質的に同じである。しかし、(DES1)は、コンテンツが公表されるまでは分からないので、権利データを、権利ラベルの場合と同じように、その(DES1)に従って暗号化することはできない。本発明の一実施形態では、暗号化されていない権利データを有する権利テンプレートを、図4のステップ416において(DES1)で権利データを暗号化する過程において提出し、(DES1(饣i9ktSdata))を生成する。もちろん、権利データは、暗号化される前に、提出された権利テンプレート900から取り出される。

[0098]

DRMサーバ320とその公開鍵(PU-DRM)は、権利テンプレートが構成される時 に分かっている場合と、分かっていない場合とがある。さらに、分かっている場合でも、 各々が独自の(PU-DRM)を有するDRMサーパ320が2つ以上存在する場合と、 存在しない場合とがある。それにもかかわらず、DRMサーバ320とその公開鍵(PU - D R M)が権利テンプレートの構築時に分かっている場合や、1つの D R M サーパ32 O だけが採用されているが、または権利テンプレート 9 O O C 関連して 1 つの D R Mサー パだけが採用されるような場合には、権利テンプレートは、権利テンプレート900から 得られる権利ラベルに署名しようとするDRMサーバに関する情報であって、公開鍵(P U-DRM) を含む情報を含むことができる。この(PU-DRM)は、(DES1)を 暗号化し、その結果として(PU-DRM(DES1))を得るものとして、SRL30 8に入っているが、当然に理解されるように、(DES1)は、コンテンツが公表される まで分かっていないので、権利テンプレート900の中の(PU-DRM)は、権利ラペ ルの場合と同じように、その(DES1)を暗号化することができなり。本発明の一実施 形態では、暗号化されていない(PU-DRM)を有する権利テンプレートを、図4のス テップ414において(PU-DRM)で(DES1)を暗号化している過程で提出し、 (PU-DRM (DES1)) を生成する。もちろん、 (PU-DRM) は、使用される

20

30

40

50

前に、提出された権利テンプレート900から取り出される。

[0099]

また、上述のケースでは、権利テンプレートに含むことができるDRMサーバに関する他の情報は、ネットワーク上のDRMサーバを探し出すためのURLなどの照会情報、およびURLが失敗したときのフォールパック情報を含むことができる。どの場合にも、権利テンプレートは、権利テンプレート900自体を記述した情報を含むことができる。なお、権利テンプレート900は、コンテンツおよび/または暗号化鍵(CK)と(DES1)とに関する権利ラペルに記述される情報などの、公表されるコンテンツに関する情報が入るスペースを提供することもできるが、権利テンプレートをインスタンス化したものが、実際には権利ラペルに変換されるのでなければ、そのスペースは不要である。

[0100]

[0101]

制限されたユーザなどの権利テンプレート900を指定するために、図12を参照して説明すると、アドミニストレータなどは、実際には、事前定義された権利データを定めるとは、実際には、事前定義された権利デップ1001)、特定のDRMサーバ320に関する情報などの、ルート900を構わてで使用などのである。重要なことは、限定されたユーザなどによって使用される権利テンプレート900を公的にしなければならない。すなわち、を担けれている。では、権利テンプレート900は、アドミニストレータなどによってはならない。従って、本発明の一実施形態では、アドミニストレータなどによってはならない。従って、本発明の一実施形態では、アドミニストレータなどによってはならない。従って、本発明の一実施形態では、アドミニストレータなどによってれたを指列テンプレートを公的なものにする(ステップ1005)。

[0102]

署名するDRMサーバ320は、その精報が実際に権利テンプレート900に存在するとき、での精報が権利テンプレート900にあるDRMサーバ320のことである。また、DRMサーバ320は、必要なチェックを行ったときだけ権利テンプレート900にあるDRMサーバ320は、必要なチェックを行ったときだけを利テンプレート900のに対することが、本名のテンプレート署名の「PRーDRMーT」(ただし、一Tは、署名がORT900に対するものであることを意味している)は、少なくとも権利テンプレート900の事がに対するものであることを意味している)は、本発明の精神と範囲から逸脱しないで教であるが、本発明の精神と範囲から逸脱しないで教であるが、本発明の精神と範囲から逸脱しないで表して、ともできる。以下で説明するように、そるのは、後って、署名が基づくの中に組み込まれるべきである。

[0103]

DRMサーバ320が権利テンプレート900に署名し、それをアドミニストレータなどに戻すと、アドミニストレータは、署名され、いまは公的になっている権利テンプレート900をS(PR-DRM-T)とともに受け取り(ステップ1007)、公的権利テンプレート(ORT)900を1または複数のユーザに転送し、そのユーザによって使用さ

れる(ステップ1009)。従って、ユーザがORT900に基づいてコンテンツを公表するために、ユーザは、ORT900を取り出し(ステップ1011)、あら中る必要とされる情報を用意することによって、ORT900に基づいて権利ラベルを構築する(ステップ1013)。必要とされる情報は、コンテンツに関する情報、適当な鍵情報、(DES1)によってORT900から暗号化されると、結果として(DES1(ト・サートをよって、ファップは、ORT900からの署名S(PR-DRM-T)を権利ラベルに含む。

[0104]

そのあと、上述したように、ユーザは、署名のために権利ラベルをDRMサーバ320に提出する(ステップ1015)。なお、ここでは、DRMサーバ320は、その中のS(PRーDRMーT)が検証されなければ、提出された権利ラベルに署名しない。すなわち、DRMサーバ320は、提出された権利ラベルに署名しない。すなわち、DRMーT)を含まなければ、提出された権利ラベルに基づることを強制する。(PRーDRMーT)を含まなければ、提出された権利ラベルに基づくべきことを強制する。具体的には、DRMサーバ320は、そのS(PRーDRMーT)と、その署名が基づいてもる精報があれば、提出された権利ラベルがら取り出し、(PUーDRM)に基づいてその署名を検証する。提出された権利ラベルの権利データは、(DES1)に従って中にまれている(すなわち、DES1(アに分んせの))。従って、DRMサーバ320は、図9を参照して上述したように、最初に(DES1)を取得し、それを使用してに基づいて署名を検証することができる。

[0105]

検証されると、DRMサーバ320は、上述したように、S(PR-DRM-L)を使用して、提出された権利ラベルに署名し、SRL308を生成する(ただし、一Lは、署名がSRL308に対するものであることを意味している)。ここで、S(PR-DRM-L)は、S(PR-DRM-T)を置き換えることも、S(PR-DRM-T)に付加されることもある。付加されるときは、S(PR-DRM-L)は、S(PR-DRM-T)とS(PR-DRM-T)とS(PR-DRM-T)とS(PR-DRM-L)の両方を得るために使用することができるが、異なる(PR-DRM)を、S(PR-DRM-L)の各々に使用することもできる。DRMサーバ320が権利ラベルに署名し、SRL3068をユーザに戻すと、ユーザは、S(PR-DRM-L)とともにSRL3068を受け取り(ステップ1017)、上述したように、そのSRL308を公表しようとするコンテンツと連結する処理に進む。

[0106]

ORT900の署名S(PR-DRM-T)が、少なくともORT900の事前定義されるのであるS(PR-DRM-T)が、少なくともORT900の事前定義もれるのでは、SRLS08にできない。ないまするには、SRLS08にできない。ないまするには、SRLS08にできない。ないますない。ないないは、SCRT900にでは、ORT900にでは、ORT900にでは、ORT900にでは、ORT900にでは、ORT900にでは、ORT900にでは、CORT900にでは、CORT900にでは、CORT900にでは、CORT90に含まれて、CORT90に含まれている。というでは、CORT90に含まれているのでは、CORT90に含まれているに基づいる。というでは、CORT90に含まれていないればない。

[0107]

50

10

20

30

40

本発明の一実施形態では、ORT900の事前定義された権利データは、上述したように、一部が固定で、不変であり、一部が可変で、ルール駆動(アローモームア(Ven)になっている。ここでは、ORT900のテンプレート署名S(PR-DRM-T)は、少なくともルールの固定部分の一部に基づき、権利データの可変部分のルールに基づいている。

[0108]

当然に理解されるように、ユーザが所有しているORT900は、時代遅れになるが、あるいは陳腐化することがある。すなわち、権利データを通してORT900は、最新でなくなり、無関係となり、あるいは単純に適用できなくなったボリシを反映していることがある。例えば、ORT900の権利データの中で指定されている1または複数のユーザあるはユーザクラスは、ポリシ環境内に最早存在していないこともあれば、ORT900の権利データの中で指定された特定のユーザまたはユーザクラスは、ポリシ環境内で最早同じ権利を有していないこともある。そのようなケースでは、アドミニストレータが、改訂されたORT900を発行したが、ユーザは、旧版で、時代遅れのORT900をまだ使用していることがある。

[0109]

このような状況で、本発明の一実施形態では、DRMサーバ320が、提出された権利テ ンプレート900に署名してORT900を生成し、ORT900のコピーを保存してお くと、各ORT900は、ユニークな識別インデックスが付けられ、ORT900に基づ いて構築された各権利ラベルは、そのORT900の識別インデックスを含む。従って、 図12に示すように、提出された権利ラベルを受け取ると、DRMサーバ320は、権利 ラベルの中からORT900の識別インデックスを見つけ、見つかった識別インデックス に基づいてORT900の最新コピーを取り出し、提出された権利ラベルから権利データ を削除し、取り出したORT900から権利データを挿入し、最後に、少なくとも挿入さ れた権利データの一部に基づいた権利ラベルに署名する。もちろん、DRMサーバは、(DES1(rightsdata))を解読し、再暗号化することを含み、上述したプロ セスの中で必要とされ、義務付けられと暗号化と平文化ステップを実行する。DRMサー パガ、提出された権利ラベルの権利データを置換するように構成されているとまには、そ の権利ラベルと、その権利ラベルが構築される基となったORT900とは、必ずしも、 権利データを含む必要はない。その代わりに、権利データは、DRMサーバ320に置い ておく必要がある。しかし、権利データを権利ラベルおよびその権利ラベルが構築される 基となったORT900に含めることは、ユーザにとっては好都合であり、事情によって は有用なことがある。

[0110]

(結論)

本発明に関連して実行されるプロセスを実現するために必要なプログラミングは相対的に 単純明快であり、プログラミング関係者には自明のはずである。従って、このようなプログラミングは、本明細書には添付していない。そこで、本発明の精神と範囲を逸脱しない 限り、どのようなプログラミングを採用しても、本発明を実現することが可能である。 【0111】

以上、デジタルコンテンツとサービスに対する使用ライセンスを、 署名付き権利ラベルを通して発行するためのシステムと方法を説明してきた。 当業者ならば理解されるように、本発明の好適実施形態は、様々な態様に変更し、改良することが可能であり、 かかる変更と改良は本発明の範囲から逸脱しなり形で行うことができる。従って、請求項に記載されている本発明の範囲には、 かかる等価的な変形のすべてが含まれる。

[0112]

付録 1

[0118]

【表3】

```
権利データの例
```

```
<?xml version="1.0" ?>
<XrML version="1.2">
   <BODY type="Rights Template">
     <DESCRIPTOR>
        <OBJECT>
           <ID type="GUID">c43...</ID>
           <NAME>$$411$411name$411desc</NAME>
                                                                            10
        </OBJECT>
     </DESCRIPTOR>
      <WORK>
        <OBJECT>
           < ID />
        </OBJECT>
        <RIGHTSGROUP name="MAIN RIGHTS">
           <RIGHTSLIST>
              <VIEW>
                 <CONDITIONLIST>
                                                                            20
                    <ACCESS>
                       <PRINCIPAL>
                         <OBJECT>
                            <ID />
                            <NAME>test@company.com</NAME>
                          </OBJECT>
                       </PRINCIPAL>
                    </ACCESS>
                 </CONDITIONLIST>
              </VIEW>
              <RIGHT name="generic">
                                                                            30
                 <CONDITIONLIST>
                    <ACCESS>
                       <PRINCIPAL>
                          <OBJECT>
                             <ID />
                             <NAME>test@company.com</NAME>
                          </OBJECT>
                       </PRINCIPAL>
                    </ACCESS>
                 </CONDITIONLIST>
                                                                             40
               </RIGHT>
            </RIGHTSLIST>
         </RIGHTSGROUP>
      </WORK>
   </BODY>
[0114]
【表 4】
```

```
<SIGNATURE>
       <ALGORITHM>RSA PKCS#1-V1.5</ALGORITHM>
       <DIGEST>
          <ALGORITHM>SHA1</ALGORITHM>
         <PARAMETER name="codingtype">
            <VALUE encoding="string">surface-coding</VALUE>
         </PARAMETER>
         <VALUE encoding="base64" size="160">MwI...=</VALUE>
      </DIGEST>
      <VALUE encoding="base64" size="1024">Msi...=</VALUE>
    </SIGNATURE>
 </XrML>
[0115]
付録 2
[0116]
【表 5 】
```

署名付き権利ラベル308の例

```
<?xml version="1.0" ?>
<XrML version="1.2">
  <BODY type="Rights Label" version="3.0">
     <ISSUEDTIME>2002-01-01_12:00:00</ISSUEDTIME>
     <DESCRIPTOR>
        <OBJECT>
           <ID />
           <NAME>$$409$...</NAME>
                                                                              10
        </OBJECT>
     </DESCRIPTOR>
     <ISSUER>
        <OBJECT type="DRM-Server">
           <ID type="GUID">{d81...}</ID>
           <NAME>Test DRM Server</NAME>
           <ADDRESS type="URL">http://licensing.dev.com</ADDRESS>
        </OBJECT>
        <PUBLICKEY>
           <ALGORITHM>RSA</ALGORITHM>
                                                                              20
           <PARAMETER name="public-exponent">
               <VALUE encoding="integer32">65537</VALUE>
           </PARAMETER>
           <PARAMETER name="modulus">
               <VALUE encoding="base64" size="1024">NcO...=</VALUE>
           </PARAMETER>
         </PUBLICKEY>
         <ENABLINGBITS type="sealed-key">
            <VALUE encoding="base64" size="1024">tFg...=</VALUE>
         </ENABLINGBITS>
         <SECURITYLEVEL name="Server-Version" value="2.0" />
                                                                              30
         <SECURITYLEVEL name="Server-SKU" value="22222-3333" />
      </ISSUER>
      <DISTRIBUTIONPOINT>
         <OBJECT type="LICENSE ACQUISITION URL">
            <ID type="GUID">{0F4...}</ID>
            <NAME>DRM Server Cluster</NAME>
            <ADDRESS type="URL">http://localhost/Licensing</ADDRESS>
         </OBJECT>
         </DISTRIBUTIONPOINT>
         <WORK>
                                                                               40
            <OBJECT type="TEST-FORMAT">
               <ID type="MYID">FDB-1</ID>
            </OBJECT>
         <METADATA>
            <SKU type="PIDTYPE">PID</SKU>
[0117]
【表 6 】
```

```
</METADATA>
        <PRECONDITIONLIST>
           <TIME />
        </PRECONDITIONLIST>
     </WORK>
     <AUTHDATA name="Encrypted Rights data">PAB... </AUTHDATA>
  </BODY>
  <SIGNATURE>
     <ALGORITHM>RSA PKCS#1-V1.5</ALGORITHM>
                                                                           10
     <DIGEST>
        <aLGORITHM>SHA1</aLGORITHM>
        <PARAMETER name="codingtype">
           <VALUE encoding="string">surface-coding</VALUE>
        </PARAMETER>
        <VALUE encoding="base64" size="160">Prc...=</VALUE>
     </DIGEST>
     <VALUE encoding="base64" size="1024">EHd...=</VALUE>
  </SIGNATURE>
</XrML>
                                                                           20
```

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明を実現することができ、この環境に限定されなり例示コンピューティング 環境を示すプロック図である。

【図2】本発明を実現することができる、種々のコンピューティングデバイスが置かれている例示ネットワーク環境を示すプロック図である。

【図3】デジタルコンテンツを公表するための本発明にかかるシステムと方法の好適実施 形態を示す機能プロック図である。

【図4】権利管理されたデジタルコンテンツを公表するための本発明にかかる方法の好適 実施形態を示すフローチャートである。

【図 5 】図 4 の方法によって作成された署名付き権利ラペルの構造を示すプロック図である。

【図 6 】権利管理されたデジタルコンテンツをライセンスするための本発明にかかるシステムと方法の好適実施形態を示す機能プロック図である。

【図7】権利管理されたデジタルコンテンツをライセンスするための本発明にかかる方法の好適実施形態を示すフローチャートである。

【図8】権利管理されたデジタルコンテンツをライセンスするための本発明にかかる方法の好適実施形態を示すフローチャートである。

【図9】本発明の一実施形態に従って権利ラベルを再公表するとき実行される主要ステップを示すフローチャートである。

【図10】ユーザが本発明の一実施形態に従ってオフラインの公表の実行を可能にするためにDRMサーバによりユーザに発行される証明書を示すプロック図である。

【図11】本発明の一実施形態にしたがって権利ラベルに組み込まれる情報を指定している権利テンプレートを示すプロック図である。

【図12】本発明の一実施形態に従って図11の権利テンプレートを生成し、権利テンプレートに基づいて図5の署名付き権利ラベルを生成するときに実行される主要ステップを示すフローチャートである。

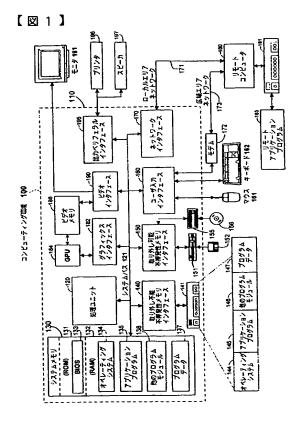
【図13】トラストペースシステムの例の実施アーキテクチャを示すプロック図である。 【符号の説明】

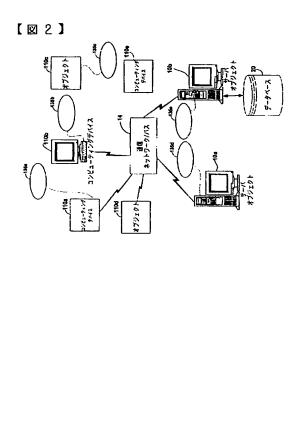
3 0 0 クライアントデバイス

50

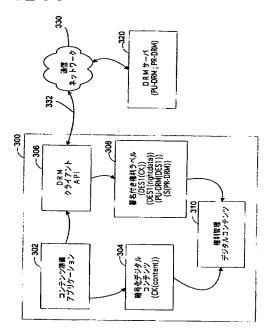
30

3 0 2 コンテンツ準備アプリケーション 3 0 4 暗号化デジタルコンテンツファイル 3 0 6 DRMクライアントAPI 3 0 8 署名付き権利ラベル(SRL) 3 1 0 権利管理デジタルコンテンツファイル 3 2 0 DRMサーバ 3 3 0 通信ネットワーク

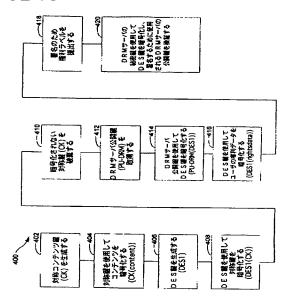




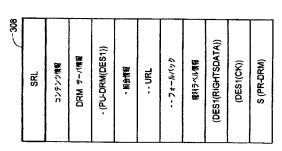
[23]



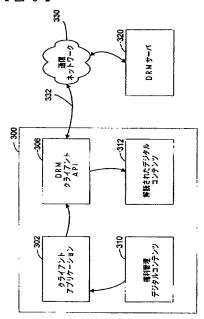
[24]

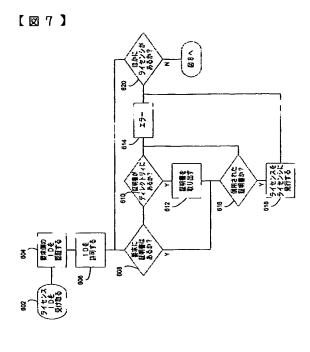


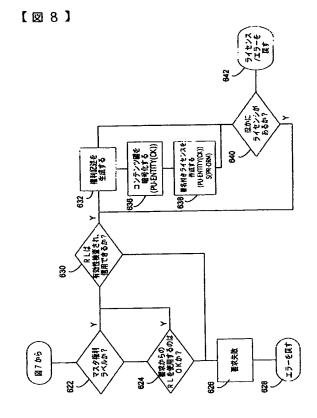
【図5】

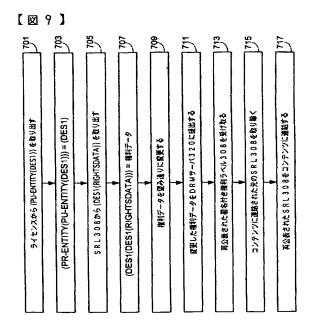


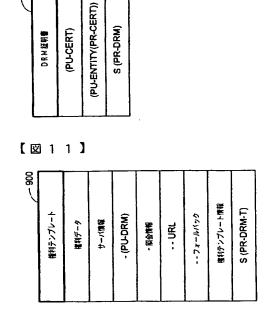
[図6]



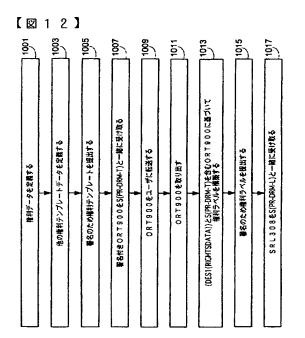


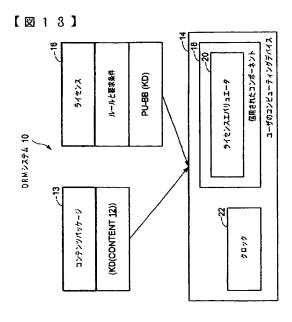






【図10】





フロントペープの続き

- (72)発明者 パラシャント マリク アメリカ合衆国 98052 ワシントン州 レッドモンド 156 アペニュー ノースイース ト 4850 ナンパー318
- (72)発明者 ピネー クリシュナスワミー アメリカ合衆国 98072 ワシントン州 ウッディンピル ノースイースト 142 プレイ ス 23319
- (72)発明者 ジェームズ ピー・ショープ ジュニア アメリカ合衆国 98108 ワシントン州 シアトル イースタン アペニュー ノース 44 18
- (72)発明者 チャンドラモウリ ペンカテシュ アメリカ合衆国 98074 ワシントン州 サマミッシュ 218 プレイス サウスイースト 414
- (72)発明者 アチッラ ナリン アメリカ合衆国 98011 ワシントン州 ポズエル ノースイースト 144 コート 87 41
- F ターム(参考) 5B017 AA07 BA06 CA16 5J104 AA01 AA07 AA09 AA12 AA16 EA01 EA04 EA15 EA18 JA03 JA21 KA01 KA05 KA15 LA08 LA06 MA01 NA02 NA37 PA14

THIS PAGE BLANK (USPTO)